For receiving Office use only **PCT** International Application No. REQUEST International Filing Date The undersigned requests that the present international application be processed Name of receiving Office and "PCT International Application", according to the Patent Cooperation Treaty. Applicant's or agent's file reference (if desired) (12 characters maximum) S99P0618W000 Box No. I TITLE OF INVENTION NETWORK MANAGING METHOD AND SELECTING METHOD OF NETWORK MANAGER Box No. II **APPLICANT** Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity, full official designation. The address must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence is indicated below.) This person is also inventor. Telephone No. SONY CORPORATION 03-5448-2111 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku, Tokyo 141-0001 JAPAN Facsimile No. 03-5448-2244 Teleprinter No. J22262 State (i.e. country) of nationality: State (i.e. country) of residence: Japan Japan all designated States all designated States except the United States of America This person is applicant the United States the States indicated in for the purposes of: of America only the Supplemental Box FURTHER APPLICANT(S) AND/OR (FURTHER) INVENTOR(S) Box No. III Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entity, full official designation. The address must include postal code and name of country. The country of the address indicated in this Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence is indicated below.) This person is: applicant only HIRAIWA Hisaki c/o SONY CORPORATION applicant and inventor 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku Tokyo 141-0001 inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.) State (i.e. country) of nationality: State (i.e. country) of residence: Japan Japan This person is applicant all designated all designated States except the United States of America the United States of America only the States indicated in the Supplemental Box for the purposes of: Further applicants and/or (further) inventors are indicated on a continuation sheet. Box No. IV AGENT OR COMMON REPRESENTATIVE; OR ADDRESS FOR CORRESPONDENCE The person identified below is hereby/has been appointed to act on behalf agent common representative of the applicant(s) before the competent International Authorities as: (Family name followed by given name; for a legal entity, full official designation. The address must include postal code and name of country.) Telephone No. Name and address: 03-3343-5821 Facsimile No. 8088 Attorney MATSUKUMA Hidemori

Mark this check-box where no agent or common representative is/has been appointed and the space above is used instead to

JAPAN

Shinjuku Bldg., 8-1, Nishishinjuku 1-chome, Shinjuku-ku, Tokyo 160-0023

indicate a special address to which correspondence should be sent.

03-5381-7385

2324049

Teleprinter No.

ant Nia	4		•

Continuation of Box No. III FURTHER APPLICANTS AN	D/OR (FURTHER) INVENTORS				
If none of the following sub-boxes is used, this sheet is not to be included in the request.					
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal entitle address must include postal code and name of country. The country of Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence SHIMA Hisato c/o SONY US RESEARCH LABORATO: 3300 ZANKER ROAD MD; SJ2C4 SAN JOSE, CA 95134-1940, U.S.	RIES, applicant only				
State (i.e. country) of nationality: Japan (corrected)	State (i.e. country) of residence: US				
This person is applicant for the purposes of: all designated the United States	States except the United States the States indicated in the Source the Supplemental Box				
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal ent The address must include postal code and name of country. The country of t Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence	ity, full official designation. This person is: applicant only applicant and inventor inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.)				
State (i.e. country) of nationality:	State (i.e. country) of residence:				
This person is applicant all designated all designated for the purposes of: States all designated the United State	States except the United States the States indicated in the Supplemental Box				
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal enti The address must include postal code and name of country. The country of the Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence	This person is: applicant only applicant and inventor inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.)				
State (i.e. country) of nationality:	State (i.e. country) of residence:				
This person is applicant all designated all designated for the purposes of: States all designated the United States	States except the United States the States indicated in the Sof America only the Supplemental Box				
Name and address: (Family name followed by given name; for a legal enti The address must include postal code and name of country. The country of the Box is the applicant's State (i.e. country) of residence if no State of residence	This person is: applicant only applicant and inventor inventor only (If this check-box is marked, do not fill in below.)				
State (i.e. country) of nationality:	State (i.e. country) of residence:				
This person is applicant all designated for the purposes of:	States except the United States the States indicated in the Soft America only the Supplemental Box				
Further applicants and/or (further) inventors are indicated on	another continuation sheet.				



Box N	io.V.	DESIGNATION OF STATES							
The following designations are hereby made under Rule 4.9(a) (mark the applicable check-boxes; at least one must be marked):									
Regio					The second of th				
		ARIPO Patent: KE Kenya, LS Lesotho, MW Malay	vi, SI	Suda	n, SZ Swaziland, UG Uganda, and any other State which				
	EA	is a Contracting State of the Harare Protocol and of the PCT Eurasian Patent: AM Armenia, AZ Azerbaijan, BY Belarus, KG Kyrgyzstan, KZ Kazakstan, MD Republic of Moldova, RU Russian Federation, TJ Tajikistan, TM Turkmenistan, and any other State which is a Contracting State							
Ø	EP	of the Eurasian Patent Convention and of the PCT European Patent: AT Austria, BE Belgium, CH and LI Switzerland and Liechtenstein, DE Germany, DK Denmark, ES Spain, FI Finland, FR France, GB United Kingdom, GR Greece, IE Ireland, IT Italy, LU Luxembourg, MC Monaco, NL Netherlands, PT Portugal, SE Sweden, and any other State which is a Contracting State of the European Patent							
	OA	Convention and of the PCT A OAPI Patent: BF Burkina Faso, BJ Benin, CF Central African Republic, CG Congo, CI Côte d'Ivoire, CM Cameroon, GA Gabon, GN Guinea, ML Mali, MR Mauritania, NE Niger, SN Senegal, TD Chad, TG Togo, and any other State which is a member State of OAPI and a Contracting State of the PCT (if other kind of protection or treatment desired, specify on dotted line)							
Natio	nal P	atent (if other kind of protection or treatment desired,	spec	ify on					
П		Albania	Π		Luxembourg				
ī	AM	Armenia	\Box		Latvia				
\sqcap	AT	Austria	$\overline{\Box}$	MD	Republic of Moldova				
一百	ΑU	Australia	$\overline{\Box}$		Madagascar				
ī		Azerbaijan	\Box		The former Yugoslav Republic of Macedonia				
ī		Bosnia and Herzegovina	_						
H		Barbados	\Box	MN	Mongolia				
H		Bulgaria			Malawi				
\dashv		Brazil	H		Mexico				
뭄		Belarus	H		Norway				
금	_	Canada			•				
జ		and LI Switzerland and Liechtenstein	\exists		New Zealand				
믒		China	H		Poland				
범		Cuba	Н	PT	Portugal				
뭄		Czech Republic			Romania				
뭄		Germany	\Box		Russian Federation				
岩		Denmark	\Box	SD	Sudan				
జ			Н	SE	Sweden				
님		Estonia	Ц	SG	Singapore				
닖	ES	Spain	\Box	SI	Slovenia				
닏	FI	Finland		SK	Slovakia				
닏		United Kingdom		TJ	Tajikistan				
		Georgia		TM	Turkmenistan				
닏		Hungary		TR	Turkey				
	IL	Israel		TT	Trinidad and Tobago				
닏	IS	Iceland		UA	Ukraine				
닖	JP .	Japan		UG	Uganda				
		Kenya	∇	US	United States of America				
닏		Kyrgyzstan							
Ш	KP	Democratic People's Republic of Korea		UZ	Uzbekistan				
_				VN	Viet Nam				
Ц		Republic of Korea	Cha	ak ba	xes reserved for designating States (for the purposes of				
		Kazakstan	а па	tional	patent) which have become party to the PCT after of this sheet:				
	LK	Sri Lanka							
	LR	Liberia							
	LS	Lesotho							
	LT	Lithuania							
In ad	dition	to the designations made above, the applicant also	nake	s unde	r Rule 4.9(b) all designations which would be permitted				
under	the P	CT except the designation(s) of			mation and that any designation which is not confirmed				

The applicant declares that those additional designations are subject to confirmation and that any designation which is not confirmed before the expiration of 15 months from the priority date is to be regarded as withdrawn by the applicant at the expiration of that time limit. (Confirmation of a designation consists of the filing of a notice specifying that designation and the payment of the designation and confirmation fees. Confirmation must reach the receiving Office within the 15-month time limit.)

Sheet No. ...4...

Box No. VI PRIORITY CLAIM Further priority claims are indicated in the Supplemental Box					
The priority of the following of	arlier application	(s) is hereby claimed	i:		
Country (in which, or for which, the application was filed) Filing Date Application No. (day/month/year) Application No. international application)					
item (1) JAPAN	June 8,	1998	P10-15935	0	30.1
item (2)					
item (3)					
Mark the following check-box if the application is the receiving Office is Bureau a certified copy	i <i>fee may be require</i> nereby requested	a): to prepare and transi	nit to the International	sich for the purposes of	the present international
Box No. VII INTERNATIO	ONAL SEARCH	ING AUTHORITY	?		
Choice of International Seal are competent to carry out the inter	mational search, in	dicate the Authority cho	sen; the two-letter code ma	by be used): $ISAL$	
Earlier search Fill in where a search (international, international-type or other) by the International Searching Authority has already been carried out or requested and the Authority is now requested to base the international search, to the extent possible, on the results of that earlier search. Identify such search or request either by reference to the relevant application (or the translation thereof) or by reference to the search request: Country (or regional Office): Date (day/month/year): Number:					
Box No. VIII CHECK LIST	Γ	•			
This international application contains the following number of sheets: 1. request: 4 sheets This international application is accompanied by the item(s) marked below: 1. Veguest: 5. Veguest: 5. Veguest: 5. Veguest: 6. This international application is accompanied by the item(s) marked below: 1. veguest: 5. Veguest: 6. Vegue					
2. description : 29 sheets 2. copy of general power of attorney 2. separate indications concerning deposited microorganisms					
4. abstract : 1 sheets 3. statement explaining 7. nucleotide and/or amino acid sequence listing (diskette)					
5. drawings: 15 sheets 4. V priority document(s) identified in Box No. VI 8. other (specify):					
3,		<u> </u>	the abstract when it is	published.	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
Box No. IX SIGNATURE OF APPLICANT OR AGENT					
Next to each signature, indicate the name of the person signing and the capacity in which the person signs (if such capacity is not obvious from reading the request).					
MATSUKUMA Hidemori (Seal)					
1. Date of actual receipt of the purported 2. Drawings:					
international application:	e purporcea	·			2. Drawings:
3. Corrected date of actual receipt due to later but timely received papers or drawings completing the purported international application:					
4. Date of timely receipt of the required corrections under PCT Article 11(2):					
5. International Searching Authority ISA / specified by the applicant: 6. Transmittal of search copy delayed until search fee is paid					
Date of receipt f the record copy by the Internati nal Bureau:					

特許協力条約に基づく国際出願

願

出願人は、この国際出願が特許協力条

国際出願答与	官庁記入棚 ーーーー
国際出願日	07.6.99
(受付印)	爱想

約に従って処理されることを請求する。 S99P0618W000 (希望する場合、最大12字) 第1欄 発明の名称 ネットワーク管理方法及びネットワークマネージャ選定方法 第业机 出願入 氏名(名称)及びあて名:(姓・名の順に記載:住人は公式の完全な名称を記載;あて名は郵便看号及び国名も記載) この間に記載した者は、 発明者でもある。 ソニー株式会社 語号: 03-5448-2111 SONY CORPORATION 〒141-0001 日本国東京都品川区北品川6丁目7番35号 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinagawa-ku, ファクシミリ吞号: TOKYO 141-0001 JAPAN 03-5448-2244 加入草气表是62 日本国 Japan 日本国 Japan 国籍(国名): 住所*(国名)*: この間に記載した者は、次の すべての指定国 V 米国を除くすべての指定国 米国のみ 追記機に記載した指定国 指定国についての出願人である: その他の出願人又は発明者 氏名(名称)及びあて名:(姓・名の順に記載;住人は公式の完全な名称を記載;あて名は郵便看号及び国名も記載) この街に記載した者は 次に該当する: 久 樹 HIRAIWA Hisaki 〒141-0001 日本国東京都品川区北品川6丁目7番35号 出願人のみである。 ソニー株式会社内 c/o SONY CORPORATION, 7-35, Kitashinagawa 6-chome, Ⅵ 出願人及び発明者である。 Shinagawa-ku, TOKYO 141-0001 JAPAN 発明者のみである (ここにと即を付したとき) は、以下に記入しないこと) 日本国 Japan 日本国 Japan 国籍(国名): 住所*(国名)*: この樹に記載した者は、次の すべての指定国 米国を除くすべての指定国 ▼ 米国のみ 追記機に記載した指定国 指定国についての出願人である: V その他の出願人又は発明者が続葉に記載されている。 第 N 欄 代理人又は共通の代表者、通知のあて名 次に記載された者は、国際発閱において出職人のために行動する: 共通の代表者 氏名(名称)及びあて名:(注・名の順に記載:住人は公式の完全な名称を記載;あて名は動使者号及び国名も記載) 包括香号: 03-3343-5821 8088 弁理士 松 隈 秀 盛 MATSUKUMA Hidemori ファクシミリ委号: 03-5381-7385 〒160-0023 日本国東京都新宿区西新宿1丁目8番1号新宿ビル Shinjuku Bldg., 8-1, Nishishinjuku 1-chome, Shinjuku-ku, TOKYO 160-0023 JAPAN 加入電信委号: 02324049 | 代理人又は共通の代表者が選任されておらず、上記枠内に特に通知が送付されるあて名を記載している場合は、レ印を付す

第皿間の統合 そ	の他の上領人	又は発明者	Ť		
この統要を使用しないときは、この用紙を顧書に含めないこと。 氏名(名称)及びあて名:(姓・名の順に記載:法人は公式の完全な名称を記載:あて名は郵便香号及び国名も記載) この間に記載した者は、					
			あて名は郵便番号と	及び国名も記載)	この間に記載した者は、 次に該当する:
サンホセ エム ザンカーロード ソニー ユーエ c/o SONY US RE	カリフォルニ ディ;エスジェ	ア州 95 イ2シー4 ラボラトリ ORIES, 33	リーズ内		出願人のみである。
國籍(田名):	米国 U S		住所 <i>(国名)</i> :	米国 US	<u></u>
この欄に記載した者は、次の 指定国についての出頭人である:	すべての指定国	米国を除っ	くすべての指定国	√ 米国のみ	追記側に記載した指定国
氏名(名称)及びあて名: (姓・名の	の順に記載;法人は公式の完	全な名称を記載:	あて名は郵便香号	とび国名も記載)	この間に記載した者は、 次に該当する:
					出願人のみである。
					出願人及び発明者である。
					発明者のみである。 (ここだレ町を付したとき は、以下に記入しないこと)
国籍(国名):			住所 <i>(国名)</i> :		L
この間に記載した者は、次の 指定国についての出願人である:	すべての指定国	米国を除く	すべての指定国	米国のみ	追記欄に記載した指定国
氏名 (名称) 及びあて名: (姓·名の	関に記載;法人は公式の完	全な名称を記載:あ	て名は郵便番号及	び国名も記載)	この側に記載した者は、 次に該当する:
					出願人のみである。
					出願人及び発明者である。
国籍 (国名):			住所 <i>(国名)</i> :		
この側に記載した者は、次の 指定国についての出頭人である:	「 すべての指定国		すべての指定国	米国のみ	追記欄に記載した指定国
氏名(名称)及びあて名: (姓·名の)	順に記載;法人は公式の完全	全な名称を記載:あ	て名は郵便番号及	び国名も記載)	この欄に記載した者は、 次に該当する:
				ŗ	出願人のみである。
					出願人及び発明者である。
国籍(自名):		-	住所 <i>(国名)</i> :	<u></u>	
この欄に記載した者は、次の 指定国についての出顧人である:	すべての指定国	米国を除く	すべての指定目	米国のみ	追記欄に記載した指定国
その他の出顧人又は発明者が他の	の統葉に記載されている。				
株式PCT/RO/101 (統要)	(1997年1月, 再版1	998年1月)			

	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	
第~相	国の指定	
規則 4.9(a)	の規定に基づき次の指定を行う(<i>該当する口にレ印を付すこと</i> ;	少なくとも1つの口にレ印を付すこと)。
江域特别	4-	•
	ARIPOMES - CH #-+ Chana G	G M ガンピア Gambia、K E ケニア Kenya、L S レソト Lesotho.
		Z スワジランド Swaziland, U G ウガンダ Uganda, Z W ジンパブエ
	Ziebabwe、及びハラレプロトコルと特許協力条約の締約国である	る他の国
FEA	ユーラシア特件: AM 7ルメニア Amenia	nia, AZ アゼルバイジ+ン Azerbaijan, BY ベラルーシ Belarus,
10	KG キルギスタン Kyrgyzstan, KZ カザフスタン Ki	Kazakhstan, MD モルドヴァ Republic of Holdova, R U ロシア連邦
1		「MI トルクメニスタン Turkmenistan、 及びユーラシア特許条約と特許協力条約
1	の締約国である他の国	
VEP	ローロッパ特許: A T オーストリア Austr	stria. BEベルギー Belgium, CH and LI スイス及びリヒテ:
	シュタイン Switzerland and Liechtenstein, DE ドイツ	ツ Germany, DK デンマーク Denmark, ES スペイン Spain, FI B 英国 United Kingdom, GR ギリシャ Greece, IE アイルランド
1	ireland T T イタリア Italy I I I ルクセンブルグ	グ Luxembourg. M C モナコ Honaco. N L オランダ Netherlands.
1	PT ポルトガル Portugal, SE スウェーデン Sweder	ien、 及びヨーロッパ特許条約と特許協力条約の締約国である他の国
	OAPISSE - BF JUST 777 Rurki	rkina Faso, BJベニン Benin, CF 中央アフリカ Central African
		ote d'Ivoire, CM カメルーン Cameroon, GA ガボン Gabon,
	GN #=7 Guinea, ML 71 Hali, MR +-	モーリタニア Mauritania. NE ニジェール Miger.
Į	S N セネガル Senegal, T D チャード Chad, T C 他の国 (他の種類の保護又は取扱いを求める場合には点線上に記述	○ トーゴー Togo. 及びアフリカ知的所有権機構と特許協力条約の締約国である 記載され
	他の国(他の種類の保護人は収扱いを求める場合には無線上に記り	······································
西内特的	午(他の種類の保護又は取扱いを求める場合には点線上に記載する)	<i>3)</i>
MAL	アルバニア Albania	L U ルクセンブルグ Luxembourg
	アルメニア Armenia	
	オーストリア Austria	
	オーストラリア Australia	
, —	アゼルバイジャン Azerbaijan	M K マケドニア旧ユーゴスラヴィア The former Yugoslav Republi of Macedoni
L BA	ボスニア・ヘルツェゴヒナ Bosnia and Herzegovina	
l		MN モンゴル Mongolia
□вв	バルバドス Barbados	■ MW マラウイ Halawi
BG	プルガリア Bulgaria	M X メキシコ Hexico
BR	プラジル Brazil	NO ノールウェー Norway
BY	ベラルーシ Belarus	□ N Z ニュー・ジーランド New Zealand
CA	カナダ Canada	□ P L ポーランド Poland
Сн	and L. I スイス及びリヒテンシュタイン	□ P T ポルトガル Portugal
]	Switzerland and Liechtenstein	RO 12-7 Romania
MCN	中国 China	□ R U ロシア連邦 Russian Federation
	キューバ Cuba	SD スーダン Sudan
	チェッコ Czech Republic	SE スウェーデン Sweden
	ドイツ Gerwany	
	デンマーク Denmark	S I スロヴェニア Slovenia
님트리	エストニア Estonia	SK スロヴァキア Slovakia
	スペイン Spain	□ S L シエラレオネ Sierra Leone
l	フィンランド Finland	□ T J タジキスタン Tajikistan
	英国 United Kingdom	□ T M トルクメニスタン Turkmenistan
GE	グルジア Georgia	□ TR トルコ Turkey
□сн	ガーナ Ghana	□ T T トリニダード・トバゴ Trinidad and Tobago
GM	ガンピア Gambia	□ ひA ウクライナ Ukraine
GW	ギニアビサウ Guinea-Bissau	□ U G ウガンダ Uganda
	ハンガリー Hungary	▽ びS 米国 United States of America
	インドネシア Indonesia	
\equiv rr	イスラエル [srael	□ U Z ウズベキスタン Uzbekistan
	アイスランド [celand	VN ヴィエトナム Viet Nam
	日本 Japan	YU ユーゴスラピア Yugoslavia
		□ Z W ジンパブエ Zimbabwe
	ケニア Kenya	
	キルギスタン Kyrgyzstan	以下の口は、この様式の施行後に特許協力条約の締約国となった国を指定(国
L KR	韓国 Republic of Korea	内特許のために)するためのものである
ĽKZ:	カザフスタン Kazakhstan	
LC.	セントルシア Saint Lucia	
LK	スリ・ランカ Sri Lanka	
LR	リベリア Liberia	
	レソト Lesotho	
	リトアニア Lithuania	
	の指定に加えて、規則 4.9(b)の規定に基づき、特許協力条約の	
ただし、 虫騒人け これん	の冷かされる状況がほ初え久性としていること、サバに原性ロエジ	の国の指定を除く。 ら15月が経過する前にその確認がなされない指定は、この期間の経過時に、出願
山根八◆、これり 人によって取り下		らし5月か全国する例にての確認がなされない指定は、この期间の程国時に、正明 指定を特定する通知の提出と指定手数科及び確認手数料の納付からなる。この確認
	5月以内に受理官庁へ提出されなければならない。)	

第 14 相関 イ変 先・程 主 3長 他の優先権の主張 (先の出籍) が追記側に記載されている					
下記の先の出頭に基づき優先権を主張する					
国 名 (その国において又はその国 について先の出験がされた)	先の出願の出願日 <i>(日. 月. 年)</i>	先の出願の出願香号	先の出職を受理した官庁名 <i>(広域出願又は国際出 願の場合のみ記入)</i>		
(1)	00.06.00	平成10年特許願			
日本国 JAPAN	08. 06. 98	第159350号			
(2)					
(3)					
レ印を付すこと。	受理官庁 (日本国特許庁) で発行される場 次の () の番号のものについては、出 受理官庁 (日本国特許庁の長官) に対し)合であって、優先権書類送付請求書を本件目 明書類の認証資本を	国際出願に終付するときは、次の□に		
第 VII 欄 国際調査機関		CHAOC4-5; .			
国際調査機関(ISA		ISA/JP			
ゲーの 書周 本 上記国際調査機関による 避とすることを請求する場合に記入する。分 する。:	る別の調査(国際・国際型又はその他)か 先の調査に関連する出願(若しくはその翻	既に実施又は請求されており、可能な限り当 訳)又は関連する調査請求を表示することに	指接調査の結果を今回の国際調査の基 により、当該先の調査又は請求を特定		
国名(又は広域官庁)	出願日 <i>(日. 月. 年)</i>	出願番号			
第VII.欄 照合欄					
この国際出願の用紙の複数は次のとおりです	らる。 この国際出願には、以下にチ	ェックした書類が添付されている。			
1. 顧書 ・・・・・・・・ 4	技 I. 別個の記名押印さ	れた委任状 5. 🔽 手数科計算用紙			
2. 明細書	枚 2. 包括委任状の写し	▼ 納付する手数料	に相当する特許印紙を貼付した書面		
3. 請求の範囲 ・・・・・・ 8	技 3. 記名押印(署名)	の説明書 【】 国際事務局の口	座への提込みを証明する書面		
4. 要約書・・・・・・・・ 1 枚 4. 💟 優先権書類 (上記第4間の 6. 寄託した微生物に関する書面					
5. 図面 ・・・・・・・ 15	女 ()の番号を記	取する): 7. ファクレオチド及	び/又はアミノ酸配列リスト ディスク)		
습타 57	(1)		、優先複書類送付請求書と具体的に る):		
要約書とともに公表する図として 第		· ·			
第 以 欄 提出者の記名					
各人の氏名(名称)を記載し、その次に押印	川する。	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			
	松 隈	秀盛安雅松			
1. 国際出願として提出された書類の実際の	受理の日 安理官庁	記入欄 ————————————————————————————————————	2. 図面		
, , , , , , , , , , , , , , , , , ,					
3. 国際出願として提出された書類を補完する書類又は図面であって					
その後期間内に提出されたものの実際の受理の日(訂正日) 4. 特許協力条約第11条(2)に基づく必要な補完の期間内の受理の日					
5. 出職人により特定された I S A / J P 6. 国際調査機関に 調査用写しを送付していない					
	国際事務原	引記入欄 —————			
記録原本の受理の日					
	(1994年1月, 再版1998年1月)				

明 細 書

ネットワーク管理方法及びネットワークマネージャ選定方法 技術分野

本発明は、複数のノードを所定の伝送路で多数接続して構成させたネットワークシステムの管理を行うネットワーク管理方法及びその管理を行うネットワークマネージャを選定する選定方法に関する。

背景技術

5

10

15

20

25

コンピュータやその周辺機器、或いは映像機器やオーディオ機器などを多数接続し、ネットワークシステムを形成するのが一般化してきた。このような接続の対象となる各機器は、ノード(node)と呼ばれ、他の機器を接続するためのインターフェースを内蔵している。

このようなネットワークシステムの構成の一例を、図1に示す。ここでは、IEEE1394-1995インターフェース(以下単にIEEE1394インターフェースと称する)と称される方式の規格に適合したネットワークシステム構成である。IEEE1394インターフェースでは、1つのバス内の最大接続ノード数を63台と規定している。小規模なネットワークシステムは、単独のバスだけで構成できる。しかし、もっと多くのノードを接続するためには複数のバスを用意して、バス同士をブリッジで接続する必要がある。IEEE1394インターフェースの規格では1つのネットワークシステムにおけるバスの最大数は1023としている。

図1に示すネットワークシステム100では、5つのサブネットワーク110,120,130,140及び150毎に上記バスを備えている。ここでは、サブネットワーク内のバスを接続するブリッジを第1のブリッジとしてあり、隣接するサブネットワ

- ク間を接続するブリッジを第2のブリッジとしてある。

5

10

15

20

25

サブネットワーク110は、複数のノードを例えばIEEE1394に準拠した通信制御信号線で接続して形成した3つのバス111,112及び113を含んで成る。バス111とバス112は第1のブリッジ114で、またバス112とバス113は第1のブリッジ115で接続されている。サブネットワーク120は、3つのバス121,122及び123を含んで成る。バス121とバス123は第1のブリッジ124で、またバス122とバス123は第1のブリッジ125で接続されている。

サブネットワーク130は、2つのバス131,132を含んで成る。バス131とバス132は第1のブリッジ133で接続されている。サブネットワーク140は、3つのバス141,142及び143を含んで成る。バス141とバス142は第1のブリッジ145で、またバス141とバス143は第1のブリッジ144で接続されている。サブネットワーク150は、3つのバス151,152及び153を含んで成る。これら3つのバス151,152及び153は第1のブリッジ154で接続されている。

これらの各サブネットワークの内、サブネットワーク110と サブネットワーク120は第2のブリッジ161で、またサブネ ットワーク120とサブネットワーク130は第2のブリッジ1 62で、またサブネットワーク120とサブネットワーク140 は第2のブリッジ163で、またサブネットワーク120とサブ ネットワーク160は第2のブリッジ164で、それぞれ接続さ れている。

このように複数のサブネットワークを接続して大規模なネット ワークシステムを構成させた場合に、ネットワークシステム全体 を制御するネットワークマネージャとなるノードを選定し、その ネットワークマネージャのノードの制御で、各ノードから他のノードにデータを転送する際の制御を行う必要がある。例えば、ネットワーク内の各バスのID(アドレス)などを、ネットワークマネージャの制御で設定し、そのバスIDを使用して転送制御を行う。

従来、このようなシステムにおいて、ネットワークマネージャを選定する処理としては、例えばIEEE1394インターフェースでは、基本的にどのノードでもマネージャになれるように構成してあり、接続した順序などに従った所定の処理で、いずれか1つのネットワークマネージャを選定するようにしてあった。

ところが、単純に接続した順序などでネットワークマネージャを選定するようにすると、例えば何らかの要因で一時的にネットワークシステム内のバスの接続が切断して、再度ネットワーク内でマネージャとなるノードを選定させる処理を行ったとき、再度同じノードが選定されるとは限らず、その度にマネージャとなるノードが変化し、バスIDの設定状態などの制御状態が変化してしまう問題があった。このようにネットワークシステムを構成させたとき、ネットワークマネージャとして選定されるノードがせたとき、ネットワークマネージャとしてように、複数のサブネットワークを有する大規模なネットワークシステムの場合に、特に制御を行うマネージャが定まらないのは、好ましくない。特に制御を行うマネージャが定まらないのは、好ましくない。

発明の開示

. 5

10

15

20

25

本発明の目的は、ネットワークシステムを組む場合に、ネットワークマネージャの選定などのネットワークの管理が常時一定の 状態で適切に行えるようにすることにある。

第1の発明は、少なくとも1つのノードが接続されたバスを第 1のブリッジで接続してサブネットワークを構成し、複数のサブ ネットワーク同士を第2のブリッジで接続して構成されるネット ワークシステムを管理するネットワーク管理方法において、上記各サブネットワーク毎に定められたサブネットワークマネージャの中から選定されたネットワークマネージャにより、少なくとも各サブネットワークのアドレス付与の管理を行うと共に、各サブネットワーク間の通信経路設定管理を行うようにしたネットワーク管理方法である。このことによって、サブネットワークマネージャの中からネットワークマネージャを選定して、そのネットワークマネージャによりネットワークの管理を行うことで、サブネットワークマネージャの中から選定されたネットワークマネージャの中から選定されたネットワークマネージャにより効率の良い管理ができる。

5

10

15

20

25

第2の発明は、第1の発明のネットワーク管理方法において、ネットワークマネージャは、上記各サブネットワークマネージャの中から、最もマネージャ能力の高いものとするものである。このことによって、最適なネットワークマネージャの選定ができる

第3の発明は、第1の発明のネットワーク管理方法において、 上記各サブネットワークマネージャは、自己のマネージャ能力を 示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有の識別 データを持つものである。このことによって、各サブネットワー クマネージャからネットワークマネージャを選定する際の判断が 適切に行える。

第4の発明は、第2の発明のネットワーク管理方法において、 上記最も高いマネージャ能力のものを選定する処理として、各サ ブネットワークマネージャが持つ自己のマネージャ能力を示すパ ラメータを比較して、最も高い能力のものを選定するようにした ものである。このことによって、マネージャ能力に基づいた適切 なネットワークマネージャを選定して、そのネットワークマネー ジャによる管理が高いマネージャ能力で行える。 第5の発明は、第4の発明のネットワーク管理方法において、 上記マネージャ能力を示すパラメータが一致するとき、さらに各 装置に固有の識別データを所定の状態で比較して、1つのサブネットワークマネージャをネットワークマネージャとして選定する ようにしたものである。このことによって、固有の識別データに 基づいた一義的なネットワークマネージャの選定処理が行える。

5

10

15

20

25

第6の発明は、第1の発明のネットワーク管理方法において、上記ネットワークマネージャによる管理は、隣接する各サブネットワーク間の通信で、最も能力の高いサブネットワークマネージャとして選定するようにしたものである。このことによって、少なくとも各サブネットワークは、隣接するサブネットワークとの通信ができる状態であるとき、ネットワークシステム内でネットワークマネージャを選定する処理が行え、例えばネットワークシステム内の各々のバスなどに対するアドレスなどが付与されていない状態であっても、ネットワークマネージャの選定処理が行える。

第7の発明は、第1の発明のネットワーク管理方法において、 隣接する各サブネットワークマネージャ間で、自己のマネージャ 能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有 の識別データを伝送するようにしたものである。このことによっ て、隣接するサブネットワークマネージャ間で、パラメータ及び 識別データを比較して、ネットワークマネージャを決める上で必 要な順位を定めることが可能になる。

第8の発明は、第7の発明のネットワーク管理方法において、 隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及 び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較 して、一方のサブネットワークマネージャを選定し、選ばれなか った方のサブネットワークマネージャは、選ばれたサブネットワ ークマネージャのパラメータ及び識別データを引き継ぎ、以後の 隣接サブネットワークマネージャとの比較は、この引き継いだデータを自己のパラメータ及び識別データとして行うようにしたも のである。このことによって、ネットワークマネージャを決める 上で必要な処理を、隣接するサブネットワーク間だけのデータ伝 送で効率的に行える。

5

10

15

20

25

第9の発明は、第7の発明のネットワーク管理方法において、 隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及 び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較 して、一方のサブネットワークマネージャを親として選定し、選 ばれなかった方のサブネットワークマネージャを子とみなすよう にしたものである。このことによって、親と子の関係からネット ワークマネージャを選定するための処理ができる。

第10の発明は、第9の発明のネットワーク管理方法において、上記比較で、両サブネットワークマネージャ間の能力パラメータと識別データの双方が同一の場合、同一の親のサブネットワークマネージャから引き継いだデータとして、親と子の関係なしとするようにしたものである。このことによって、隣接したサブネットワーク間のデータ伝送だけで、特定のサブネットワークマネージャだけを選定できるようになる。

第11の発明は、第10の発明のネットワーク管理方法において、1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、他に隣接するサブネットワークマネージャが存在しないとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャの選定処理の終了の判断が容易に行える。

第12の発明は、第10の発明のネットワーク管理方法において、1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親で

あり、かつ残りの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が、親と子の関係なしか子であり、全ての子から終了コマンドを受け取っているとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャの選定処理の終了の判断が容易に行える。

5

10

15

20

25

第13の発明は、第10の発明のネットワーク管理方法において、全ての隣接サブネットワークマネージャとの関係が親と子の関係なし、又は子であり、全ての子から終了コマンドを受け取ったとき、自らをネットワークマネージャと判断するようにしたものである。このことによって、自動的に最もマネージャ能力の高い特定のノードだけがネットワークマネージャとして選定される

第14の発明は、第7の発明のネットワーク管理方法において、上記隣接する各サブネットワークマネージャ間での伝送時の通信コマンドとして、能力パラメータと固有の識別データを送出して、隣接サブネットワークマネージャとの1対1の比較を要求する第1コマンドと、該第1コマンドに応答して、比較を行い、その結果を報告する第2コマンドとを備えたものである。このことによって、隣接するサブネットワークマネージャ間での比較処理が、効率良く行える。

第15の発明は、第14の発明のネットワーク管理方法において、上記第1コマンド及び第2コマンドを備えた場合に、所定のカウンタ値の設定とその設定された値の両サブネットワークマネージャ間での比較を行うことで、第2コマンドが有効であるか否かの判断を行うようにしたものである。このことによって、比較結果の報告である第2コマンドを有効なデータとして扱うことの判断が良好に行える。

第16の発明は、第13の発明のネットワーク管理方法におい

て、自らをネットワークマネージャと判断したサブネットワークマネージャは、そのネットワークマネージャとして選ばれたことを示す選定完了コマンドを全ての隣接サブネットワークに送信し、上記ネットワークマネージャとして選ばれたことを示すデータを受け取ったサブネットワークマネージャは、隣接した全ての子のサブネットワークマネージャに選定完了コマンドを送信するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャが選定された場合の処理を良好に実行できる。

5

10

15

20

25

第17の発明は、少なくとも1つのノードが接続されたバスを 第1のブリッジで接続してサブネットワークを構成し、複数のサ ブネットワーク同士を第2のブリッジで接続して構成されるネットワークシステムで、ネットワークシステム全体を管理するネットワークマネージャを選定するネットワークマネージャを選定するネットワークマネージャの中から所定の処理で上記ネットワークマネージャを選定するネットワークマネージャととしたものである。このことによって、サブネットワークマネージャを選定するので、サブネットワークマネージャを選定するので、サブネットワークマネージャを選定でき、効率の良い選定が行える。

第18の発明は、第17の発明のネットワークマネージャ選定 方法において、ネットワークマネージャは、上記各サブネットワークマネージャの中から、最もマネージャ能力の高いものを選定 するようにしたものである。このことによって、最適なネットワークマネージャの選定ができる。

第19の発明は、第17の発明のネットワークマネージャ選定 方法において、上記各サブネットワークマネージャは、自己のマ ネージャ能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装 置に固有の識別データを持ち、そのパラメータと識別データに基づいてネットワークマネージャを選定するようにしたものである。このことによって、特定のサブネットワークマネージャだけをネットワークマネージャとして選定することが行える。

第20の発明は、第18の発明のネットワークマネージャ選定方法において、 上記最も高いマネージャ能力のものを選定する処理として、各サブネットワークマネージャが持つ自己のマネージャ能力を示すパラメータを比較して、最も高い能力のものを選定するようにしたものである。このことによって、マネージャ能力に基づいた適切なネットワークマネージャの選定が行える。

5

10

15

20

25

第21の発明は、第20の発明のネットワークマネージャ選定方法において、上記マネージャ能力を示すパラメータが一致するとき、さらに各装置に固有の識別データを所定の状態で比較して、1つのサブネットワークマネージャをネットワークマネージャとして選定するようにしたものである。このことによって、固有の識別データに基づいた一義的なネットワークマネージャの選定処理が行える。

第22の発明は、第17の発明のネットワークマネージャ選定方法において、隣接する各サブネットワーク間の通信で、最も能力の高いサブネットワークマネージャを判断して、ネットワークマネージャを選定するようにしたものである。このことによって、少なくとも各サブネットワークは、隣接するサブネットワークとの通信ができる状態であるとき、ネットワークシステム内でネットワークマネージャを選定する処理が行え、例えばネットワークシステム内の各々のバスなどに対するアドレスなどが付与されていない状態であっても、ネットワークマネージャの選定処理が行える。

第23の発明は、第17の発明のネットワークマネージャ選定

方法において、隣接する各サブネットワークマネージャ間で、自己のマネージャ能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有の識別データを伝送して、ネットワークマネージャとして適切なサブネットワークマネージャを判断するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャを決める上で必要な順位を適切に定めることが可能になる。

5

10

15

20

25

第24の発明は、第23の発明のネットワークマネージャ選定方法において、隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャを選定し、選ばれなかった方のサブネットワークマネージャは、選ばれたサブネットワークマネージャのパラメータ及び識別データを引き継ぎ、以後の隣接サブネットワークマネージャとの比較は、この引き継いだデータを自己のパラメータ及び識別データとして行うようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャを決める上で必要な処理を、隣接するサブネットワーク間だけのデータ伝送で効率的に行える。

第25の発明は、第23の発明のネットワークマネージャ選定方法において、隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャを親として選定し、選ばれなかった方のサブネットワークマネージャを 子とみなすようにしたものである。このことによって、親と子の関係からネットワークマネージャを適切に選定できる。

第26の発明は、第25の発明のネットワークマネージャ選定 方法において、上記比較で、両サブネットワークマネージャ間の 能力パラメータと識別データの双方が同一の場合、同一の親のサ ブネットワークマネージャから引き継いだデータとして、親と子 の関係なしとするようにしたものである。このことによって、隣接したサブネットワーク間のデータ伝送だけで、特定のサブネットワークマネージャだけを選定できる。

第27の発明は、第26の発明のネットワークマネージャ選定方法において、1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、他に隣接するサブネットワークマネージャが存在しないとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャの選定処理の終了の判断が容易に行える。

第28の発明は、第26の発明のネットワークマネージャ選定方法において、1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、かつ残りの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が、親と子の関係なしか子であり、全ての子から終了コマンドを受け取っているとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信するようにしたものである。このことによって、ネットワークマネージャの選定処理の終了の判断が容易に行える。

第29の発明は、第26の発明のネットワークマネージャ選定方法において、全ての隣接サブネットワークマネージャとの関係が親と子の関係なし、又は子であり、全ての子から終了コマンドを受け取ったとき、自らをネットワークマネージャと選定するようにしたものである。このことによって、自動的に最もマネージャ能力の高い特定のノードだけがネットワークマネージャとして選定される。

25 図面の簡単な説明

5

10

15

20

図1は本発明の一実施の形態によるネットワークシステム構成 例を示す構成図である。

図 2 は本発明の一実施の形態による各ノードの構成例を示すブ

ロック図である。

5

10

15

20

図3は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理例を示すフローチャートである。

図 4 は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理状態の 1 つのステップを示す説明図である。

図 5 は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理状態の 1 つのステップを示す説明図である。

図 6 は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理状態の 1 つのステップを示す説明図である。

図 7 は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理状態の 1 つのステップを示す説明図である。

図8は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選定処理状態の1つのステップを示す説明図である。

図 9 は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ選 定処理状態の 1 つのステップを示す説明図である。

図10は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ 選定処理状態の1つのステップを示す説明図である。

図11は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ 選定処理状態の1つのステップを示す説明図である。

図12は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ 選定処理状態の1つのステップを示す説明図である。

図13は本発明の一実施の形態によるネットワークマネージャ 選定処理状態の1つのステップを示す説明図である。

発明を実施するための最良の形態

25 以下、本発明の一実施の形態を、添付図面を参照して説明する

本実施の形態においては、従来例として説明したネットワーク システムと同様に、コンピュータやその周辺機器、或いは映像機 器やオーディオ機器などの機器をノードとして多数接続して構成されるネットワークシステムで、IEEE1394インターフェースと称される方式の規格に適合したネットワークシステム構成については、図1に示したように、1つのネットワークシステム内に複数のサブムウシステムを有する大規模なネットワークシステムを有する大規模なネットワークシステムを有する大規模なネットワークシステムを有する大規模なネットワークを構成して表されるネットワークを構成されるバスで構成されるネットワークシステムの場合もある。なお、図1では物理的な信号線による伝送路で構成されるバスで構成されるネットワークシステムの場合もある。

5

10

15

20

25

このネットワークシステムを構成する各ノードの構成の一例を、図2に示すと、各ノードを構成する伝送装置10は、各種機器と接続するためのデータ入力端子11及びデータ出力端子12を備えて、この入力端子11及び出力端子12がデータ入出力インターフェース13に接続してある。接続された機器(図示せず)から入力端子11に得られるデータを、データ入出力インターフェース13で送信用のデータ構成に変換して、データ処理部14に供給し、送信用のデータ処理を行った後、送信部15に供給し、バスに送出させるための送信処理を行い、接続されたいずれかのバス(ここではバスb1,b2,b3のいずれか)にデータを送出する。

また、接続されたいずれかのバスから伝送されるデータを、受信部 1 6 で受信処理し、受信したデータをデータ処理部 1 4 を介してデータ入出力インターフェース 1 3 に供給し、出力用のデータ処理を行った後、出力端子 1 2 に接続された機器側に供給する。また、このノードで中継を行うデータを受信部 1 6 で受信した

場合には、その受信したデータをデータ処理部14から送信部1 5に供給し、別のバスに送出させる。

5

10

15

20

25

ま行される。この制御部17には、制御部17の制御により 実行される。この制御部17には、制御処理データを記憶するためのRAM18が接続してある。また、制御部17には、パラメ 一夕記憶部19とJD記憶部20とが接続してある。パラメータ 記憶部19には、この伝送装置のマネージャ能力(マネージメント能力)を示すマネージャレベル値(例えばバージョン毎に対応したレベル値)が、予め記憶させてある。本例の場合には、マネージャレベル値が高い値である程、マネージャ能力が高には、マネージャレベル値が高い値である程、マネージャ能力が高い値であると設定してある。JD記憶部20には、この伝送装置有のJD(識別コード)が所定のビット数で予め記憶させてある。この この固有のJDとしては、例えば上位ビットのコードが記憶させてある。このようなJDとしては、例えばEUI(Equipment Unique ID)と称される64ビットのコードが知られている。

また、本例の制御部17には、ネットワークマネージャ選定処理時に必要なリクエストカウンタ及び有効カウンタを設定して、そのカウント値を保持する構成としてある。

なお、図2に示す構成は、物理的な信号線による伝送路で構成されるバスに接続される伝送装置の構成であるが、無線伝送路を使用する場合には、送信部及び受信部が、無線送信処理及び無線受信処理を行う。

次に、このように構成されるノードを図1に示す状態などに接続して、サブネットワークを複数有するネットワークシステムを構成させた場合に、ネットワークマネージャを選定する処理を説明する。ここでのネットワークマネージャは、少なくともネットワーク内の各バス(ブリッジ)などにID(アドレス)を設定す

る処理と、通信経路の設定処理の管理を行うもので、そのネットワークマネージャを選定して、そのネットワークマネージャがネットワークシステムを管理することで、ネットワークシステム内の各ノード間でのデータ転送が可能になる。

5

10

15

20

25

但し、本例のネットワークマネージャを選定処理を行う前提として、各サブネットワーク内では、そのサブネットワーク内の管理を行うノードであるサブネットワークマネージャが既に決められているものとする。また、ネットワークマネージャが決められていない状態(即ちバスなどにIDが付与されていない状態)でも、各サブネットワークマネージャは、それぞれのサブネットワークと隣接するサブネットワークのサブネットワークマネージャとのデータ伝送(転送)は、可能な状態になっている。

図3のフローチャートは、本実施の形態でのネットワークマネージャの選定処理を示したものである。フローチャートに従って処理を説明する前に、各サブネットワークマネージャが持つステータスについて説明すると、本例の場合には、隣接するサブネットワークマネージャ間で、デュエル(Duel)と称される比較処理を行うようにしてあり、そのデュエル処理(或いはデュエル処理を行う前の状態)に基づいて次の7つのステータスを設定するようにしてある。このステータスは、例えば図2に示す伝送装置のRAM18に記憶されて保持される。

NoDuel (ノーデュエル):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)がまだ行われてない状態。かつ、そのサブネットワークマネージャへのデュエルリクエストコマンドも送信してない状態(このステータスを図 4 以降の図ではNとして示す)。

WaitingResponse (ウェイティングレスポンス):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)がまだ行われてな

い状態。かつ、そのサブネットワークマネージャへのデュエルリ クエストコマンドを送信済である状態。

Child (チャイルド):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)が終了し、その結果自分の勝ちとなり、そのサブネットワークには自分の持つデュエルレベルとデュエルEUIがコピーされ、そのサブネットワークが自分の子となった状態。かつ、そのサブネットワークからの終了コマンド(Finishコマンド)を受け付けてない状態(このステータスを図4以降の図ではCとして示す)。

5

20

25

10 Parent(ペアレント):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)が終了し、その結果自分の負けとなり、そのサブネットワークの持つデュエルレベルとデュエルEUIがコピーされ、そのサブネットワークが自分の親となった状態。かつ、そのサブネットワークに終了コマンド(Finishコマンド)を送信してない状態(このステータスを図4以降の図ではPとして示す)。

Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)が終了し、その結果自分の勝ちとなり、そのサブネットワークには自分の持つデュエルレベルとデュエルEUIがコピーされ、そのサブネットワークが自分の子となった状態。かつ、そのサブネットワークからの終了コマンド(Finishコマンド)を受け付けた状態(このステータスを図4以降の図ではC-Fとして示す)。

Parent-Finish (ペアレントーフィニッシュ):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)が終了し、その結果自分の負けとなり、そのサブネットワークの持つデュエルレベルとデュエルEUIが自分にコピーされ、そのサブネットワークが自分の親になった状態。かつ、そのサブネットワークに終了コマ

ンド(Finishコマンド)を送信した状態(このステータスを図 4 以降の図では P - F として示す)。

Draw-Finish (ドローーフィニッシュ):その隣接サブネットワークマネージャとのデュエル(比較)が終了し、その結果引き分けとなった状態(このステータスを図4以降の図ではD-Fとして示す)。なお、このステータスは、トポロジーのどこかにループが存在し、一つのサブネットワークマネージャの持つデュエルレベルとデュエルEUIが別のルートで伝わってきたときに発生する。

5

10

15

20

25

なお、ここでのステータスの説明において示したデュエルレベルとデュエルEUIは、例えば上述した伝送装置10のパラメータ記憶部19に記憶されたマネージャレベル値をデュエルレベルとして扱い、ID記憶部20に記憶されたIDを、デュエルEUIとして扱ったものであり、本例の処理を行う際には、これらのデータを伝送装置10内のRAM18に記憶させて、デュエルの結果に基づいてそのRAM18の記憶データを更新して処理する

次に、図3のフローチャートを参照して、ネットワークマネージャの選定処理を順に説明する。まず、各サブネットワークマネージャは、自分のサブネットワークに接続されているサブネットワーク(そのサブネットワークのマネージャ)を、リストアップする(ステップS11)。そして、各サブネットワークマネージャを構成する伝送装置のRAMに、自分のデュエルレベル及びデュエルEUIをセットする(ステップS12)。そして、ステップS11でリストアップした各隣接サブネットワークの状態を、NoDuel(ノーデュエル)にする。また、サブネットワークマネージャを構成する伝送装置内の制御部に設定されたリクエストカウンタの値を0にする

と共に、有効カウンタの値も0にする(ステップS13)。

次に、隣のサブネットワークからのデュエル応答はあるか否か 判断する(ステップS14)。ここで、デュエル応答がある場合 には、そのデュエル応答が有効か否か判断する(ステップS21)。ここでのデュエル応答が有効か否かの判断処理としては、受 信コマンドに含まれるリクエストカウンタの値が、そのサブネッ トワークマネージャにセットされた有効カウンタの値以上か否か 判断する処理を行う。

5

10

15

20

25

ステップS14でデュエル応答がないと判断したときと、ステップS21でデュエル応答が有効でないと判断したときには、隣のサブネットワークからのデュエル要求があるか否か判断する(ステップS15)。ここで、デュエル要求がある場合には、自分のデュエルレベル及びデュエルEUIと、要求があったサブネットワークマネージャのデュエルレベル及びデュエルEUIとを比較するデュエル処理を行い、その結果としてのデュエル応答を返送する(ステップS23)。

ステップS21でデュエル応答が有効であると判断したときと、ステップS23でデュエル応答を返送したときには、そのときのデュエルの結果で、自分が負けたか否か判断する(ステップS22)。ここで、負けた場合には、ステップS11でリストアップした各隣接サブネットワークの状態を「NoDuel(ノーデュエル)」にする。但し、勝った相手のサブネットワークに対する状態だけは、「Parent(ペアレント)」にする(ステップS25)。そして、勝った相手が持っていたデュエルレベル及びデュエルEUIとして、RAM18にセットする。また、有効カウンタの値をリクエストカウンタの値とする(ステップS26)。このステップS26の処理の後、ステップS14の判断に戻る。

また、ステップS22で負けた状態でない場合には、引き分けか否か判断し(ステップS24)、引き分けである場合には、そのサブネットワークへの状態を「Draw-Finish (ドローーフィニッシュ)」にする(ステップS27)。このステップS27の処理の後、ステップS14の判断に戻る。

5

10

15

20

25

さらに、ステップS 2 4 で引き分けでない状態の場合(即ち勝ちである場合)には、そのサブネットワークへの状態を「Child (チャイルド)」にする(ステップS 2 8)。このステップS 2 8 の処理の後、ステップS 1 4 の判断に戻る。

ステップS15で、隣接サブネットワークからのデュエル要求がないと判断した場合には、隣接サブネットワークで「NoDuel(ノーデュエル)」の状態のものがあるか否か判断する(ステップS16)。ここで、「NoDuel(ノーデュエル)」の状態のものがある場合には、その隣接サブネットワークの1つに対して、デュエル要求コマンドを送信する。そして、そのサブネットワークに対する状態を、「WaitingResponse(ウェイティングレスポンス)」にする。また、リクエストカウンタの値に1を加算する(ステップS29)。このステップS29の処理の後、ステップS14の判断に戻る。

ステップS16で、「NoDuel(ノーデュエル)」の隣接サブネットワークがないと判断したときには、隣のサブネットワークからの終了コマンド(Finishコマンド)の送信があるか否か判断する(ステップS17)。ここで、終了コマンドの送信がある場合には、そのサブネットワークの状態を、「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」に変更する(ステップS30)。このステップS30の処理の後、ステップS14の判断に戻る。

ステップS17で、終了コマンドの送信がないと判断した場合には、隣接サブネットワークの状態の1つが「Parent (ペアレン

ト)」であり、他に接続するサブネットワークがないか、または他の隣接サブネットワークが「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」、「Draw-Finish(ドローーフィニッシュ)」のいずれかであるか否か判断する(ステップS18)。ここで、その状態である場合には、「Parent(ペアレント)」のサブネットワークに対して「終了コマンド(Finishコマンド)」を送信し(ステップS31)、「Parent(ペアレント)」であるサブネットワークの状態を「Parent-Finish(ペアレントーフィニッシュ)」に変更する(ステップS32)。このステップS32の処理の後、ステップS14の判断に戻る。

5

10

15

20

25

ステップS18で判断した状態に該当しないとき、隣接サブネットワークからの選定完了コマンド(SelectionEnd)の送信があるか否か判断する(ステップS19)。ここで、終了コマンドの送信がある場合には、隣接する全ての「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」であるサブネットワークに、選定完了コマンド(SelectionEnd)を送信し(ステップS33)、ネットワークマネージャは他のサブネットワークマネージャに決定したと判断して(ステップS34)、このサブネットワークマネージャでの処理を終了する。

ステップS19で、隣接サブネットワークからの選定完了コマンドがないと判断したときには、隣接サブネットワークの状態が、「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」又は「Draw-Finish(ドローーフィニッシュ)」であるか否か判断する(ステップS20)。ここでその状態である場合には、隣接する全ての「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」であるサブネットワークに対して、選定完了コマンド(SelectionEnd)を送信し(ステップS35)、自局がネットワークマネージャとして選定されたと判断して(ステップS36)、このサブネットワークマ

ネージャでの処理を終了する。

5

10

15

20

25

この図3のフローチャートに示す処理を各サブネットワークマネージャが実行することで、ネットワーク内で、偶然性を一切排除した形でネットワークマネージャを選定することができる。ここで、このフローチャートに示す処理にて実際にネットワークマネージャが選定される処理の一例を、図4以降を参照して説明する。

この例では、図4に示すように、サブネットワーク1~9の9つのサブネットワークがブリッジB1~B7で接続されて、1つのネットワークシステムが構成されているものとし、ここでは、それぞれのサブネットワーク1~9内の1つのノード1a~9aが、既にサブネットワークマネージャとして選定されている。各サブネットワークマネージャ内のRAMには、そのノードを構成する装置のパラメータ記憶部に記憶されたマネージャレベル(ここではmランク値としてある)としてセットしてある。

この例では、サブネットワーク 1 内のサブネットワークマネージャ 1 aには、マネージャレベル値 5 がデュエルレベル値 5 としてもり、サブネットワーク 2 内のサブネットワーク 2 内のサブネットワーク 2 内のサブネットワーク 3 内のサブネットローク 3 内のサブネットワーク 3 内のサブネットワーク 3 内のサブネットワーク 4 内のサブネットワーク 4 内のサブネットワーク 5 内のサブネットワーク 5 内のサブネットワーク 5 内のサブネットワーク 5 内のザゴュエルで、サブネットワーク 5 内のザゴュエルで、カウマネージャ 5 aには、マネージャレベル値 3 としてセットしてあり、サブネットワークマネージャ 6 aには、マネージャレベル値 8 がデスットワークマネージャ 6 aには、マネージャレベル値 8 がデスットワークマネージャ 6 aには、マネージャレベル値 7 ネットワークマネージャ 6 aには、マネージャレベル値 8 がデ

ュエルレベル値8としてセットしてある。なお、ここでの説明では、説明を簡単にするために、デュエル処理時にマネージャレベルだけを比較して勝ち負けを決めるようにしてあるが、実際にはデュエルレベルが一致したとき、それぞれのサブネットワークマネージャが持つ上述したEUIなどの特定のID(識別データ)を使用して、そのデータをビットリバースして大小比較を行うなどの一定の比較処理を行うことで、どちらが勝ちか負けかを判定するようにしてある。

5

10

15

20

25

図4に示す当初の状態では、全てのブリッジB1~B7で接続されたサブネットワークマネージャのステータスは、「NoDuel(ノーデュエル)」の状態である。この状態で、各サブネットワークマネージャは、ブリッジで接続された隣接サブネットワークのマネージャと通信を行い、その隣接サブネットワーク間でデュエル処理と称される比較処理を行う。図5以降の図で各ブリッジに沿って双方向の矢印が記載された箇所が、そのデュエル処理が行われたサブネットワーク間を示す。

次のステップである図 5 に示す状態では、サブネットワークマネージャ 1 a とサブネットワークマネージャ 2 a とのデュエル処理が行われて、サブネットワークマネージャ 1 a の方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ 1 a が勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」 C を設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ 2 a では、「Parent(ペアレント)」 P を設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ 2 a のデュエルレベル値 4 は、勝った側のサブネットワークマネージャ 1 a のデュエルレベル値 5 に更新させる。

同様に、図5に示すサブネットワークマネージャ4aとサブネットワークマネージャ5aとのデュエル処理が行われて、サブネ

ットワークマネージャ 4 a の方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ 4 a が勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」Cを設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ 5 a では、「Parent(ペアレント)」Pを設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ 5 a のデュエルレベル値 3 は、勝った側のサブネットワークマネージャ 4 a のデュエルレベル値 9 に更新させる。

5

10

15

20

25

さらに、図 5 に示すサブネットワークマネージャ 4 a とサブネットワークマネージャ 6 a とのデュエル処理が行われて、サブネットワークマネージャ 4 a の方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ 4 a が勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」 C を設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ 6 a では、「Parent(ペアレント)」 P を設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ 6 a のデュエルレベル値 8 は、勝った側のサブネットワークマネージャ 4 a のデュエルレベル値 9 に更新させる。

次のステップである図6に示す状態では、サブネットワークマネージャ2aとサブネットワークマネージャ3aの方がデュエル 理が行われて、サブネットワークマネージャ3aの方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ3aが勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」 Cを設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ2aでは、「Parent (ペアレント)」 Pを設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ3aのデュエルレベル値5は、勝った側のサブネットワークマネージャ3aのデュエルレベル値6に更新させる。また、このときサブネットワークマネージャ2aでの、サブネットワークマネージャ1aに対するステータスを、「NoDuel (ノーデュエル)」 Nの状態に戻す。 また図 6 に示す状態では、サブネットワーク 6 に接続されたサブネットワークが 1 つだけであるので、この 1 つのサブネットワークマネージャ 4 a に対して終了コマンドを送信し、ブリッジ B 7 で接続されたサブネットワーク 4 及び 6 のステータスを、「Child (チャイルド)」 C 及び「Parent(ペアレント)」 P の状態から、それぞれ「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」 C F 及び「Parent-Finish(ペアレントーフィニッシュ)」 C F 及び「Parent-Finish(ペアレントーフィニッシュ)」 F F の状態に変化させる。

5

10

15

20

25

次のステップである図7に示す状態では、サブネットワークマネージャ3aとサブネットワークマネージャ5aの方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ5aが勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」 Cを設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ3aでは、「Parent (ペアレント)」 Pを設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ3aのこのときのデュエルレベル値6は、勝った側のサブネットワークマネージャ5aのデュエルレベル値9に更新させる。また、このときサブネットワークマネージャ3aでの、サブネットワークマネージャ2aに対するステータスを、「NoDuel (ノーデュエル)」 Nの状態に戻す。

また図7に示す状態では、ステータスが「NoDuel(ノーデュエル)」Nの状態に戻ったサブネットワークマネージャ2aとサブネットワークマネージャ1aとのデュエル処理が行われて、サブネットワークマネージャ2aの方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ2aが勝ちとなり、ステータスとして「Child(チャイルド)」Cを設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ1aでは、「Parent(ペアレント)」Pを設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ

1 a のこのときのデュエルレベル値 5 は、勝った側のサブネット ワークマネージャ 2 a のデュエルレベル値 6 に更新させる。

次のステップである図8に示す状態では、サブネットワークマネージャ1aとサブネットワークマネージャ3aの方がデュエル型が行われて、サブネットワークマネージャ3aの方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ3aが勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」Cを設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ1aでは、「Parent(ペアレント)」Pを設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ1aのこのときのデュエルレベル値6は、勝った側のサブネットワークマネージャ3aのデュエルレベル値9に更新させる。また、このときサブネットワークマネージャ1aでの、サブネットワークマネージャ2aに対するステータスを、「NoDuel (ノーデュエル)」Nの状態に戻す。

5

10

15

20

また図 8 に示す状態では、サブネットワークマネージャ 2 a とサブネットワークマネージャ 4 a とのデュエル処理が行われて、サブネットワークマネージャ 2 a の方がデュエルレベルが高いために、このサブネットワークマネージャ 2 a が勝ちとなり、ステータスとして「Child (チャイルド)」 C を設定する。負けた側のサブネットワークマネージャ 1 a では、「Parent (ペアレント)」 P を設定する。そして、負けた側のサブネットワークマネージャ 2 a のデュエルレベル値 9 に更新させる。

25 次のステップである図 9 に示す状態では、サブネットワークマネージャ 1 a とサブネットワークマネージャ 2 a とのデュエル処理が行われて、両者のデュエルレベルが一致するために引き分けとなり、それぞれのステータスとして「Draw-Finish (ドローー

フィニッシュ)」D-Fを設定する。また、サブネットワークマネージャ2aとサブネットワークマネージャ3aとのデュエル処理も行われて、ここでも両者のデュエルレベルが一致するために引き分けとなり、それぞれのステータスとして「Draw-Finish (ドロー-フィニッシュ)」D-Fを設定する。

5

10

15

20

25

次のステップである図10に示す状態では、サブネットワークマネージャ1aのブリッジB3のステータスがその前のステップで「Parent(ペアレント)」Pであり、残りの他のステータス(ブリッジB1)が「Draw-Finish (ドローーフィニッシュ)」DーFであるため、「Parent(ペアレント)」Pのステータスを「Parent-Finish (ペアレントーフィニッシュ)」に変更すると共に、その変更したブリッジB3で接続されたサブネットワークマネージャ3aに対して、終了コマンド(Finishコマンド)を送信する。この終了コマンドを受信したサブネットワークマネージャ3a側では、ブリッジB3のステータスを「Child (チャイルド)」Cから「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」C-Fに変更させる。

また、図10に示す状態では、サブネットワークマネージャ2 aのブリッジB4のステータスがその前のステップで「Parent(ペアレント)」Pであり、残りの他のステータス(ブリッジB1 ,B2)が「Draw-Finish (ドローーフィニッシュ)」D-Fで あるため、「Parent(ペアレント)」Pのステータスを「Parent -Finish (ペアレントーフィニッシュ)」に変更すると共に、そ の変更したブリッジB4で接続されたサブネットワークマネージャ ャ 4 aに対して、終了コマンドを送信する。この終了コマンドを 受信したサブネットワークマネージャ 4 a側では、ブリッジB4 のステータスを「Child(チャイルド)」Cから「Child-Finish (チャイルドーフィニッシュ)」C-Fに変更させる。 次のステップである図11に示す状態では、前のステップで終了コマンドを受け取ったサブネットワークマネージャ3aが、ブリッジB5で接続されたサブネットワークマネージャ5aに対して終了コマンドを送信し、サブネットワークマネージャ3aのブリッジB5のステータスを「Parent(ペアレント)」Pから「Parent-Finish (ペアレントーフィニッシュ)」に変更する。そして、この終了コマンドを受信したサブネットワークマネージャ5a側では、ブリッジB5のステータスを「Child (チャイルド)」Cから「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」CーFに変更させる。

5

10

15

20

25

次のステップである図12に示す状態では、前のステップで終了コマンドを受け取ったサブネットワークマネージャ5aが、ブリッジB6で接続されたサブネットワークマネージャ4aに対して終了コマンドを送信し、サブネットワークマネージャ4aのブリッジB5のステータスを「Parent(ペアレント)」Pから「Parent-Finish (ペアレントーフィニッシュ)」に変更する。そして、この終了コマンドを受信したサブネットワークマネージャ4a側では、ブリッジB6のステータスを「Child (チャイルド)」Cから「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」C-Fに変更させる。

次のステップである図13に示す状態では、サブネットワークマネージャ4aに接続された各ブリッジB4,B6,B7の状態がいずれも「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」C-Fであるので、このサブネットワークマネージャとして選定する。そして、このサブネットワークマネージャ4aと各ブリッジB4,B6,B7で接続された隣接サブネットワークマネージャ2a,5a,6aに対して、選定完了コマンド(SelectionEndコマンド)を送信する。この選定完了

コマンドを受信したサブワークマネージャ2a,5a,6a側では、隣接したサブネットワークマネージャの状態が「Child-Finish(チャイルドーフィニッシュ)」C-Fであるとき、その隣接サブネットワークマネージャに対して選定完了コマンドを送信し、以下順に同様に選定完了コマンドを送信して、選定完了コマンドがネットワーク内の全てのサブネットワークに対して送信される。

5

10

15

20

25

このようにして選定されたネットワークマネージャは、ネットワーク内でのデータ伝送についての管理を行う。具体的には、例えば各サブネットワークやブリッジにIDの割当てを行ったり、データ伝送を行う際の伝送経路を設定したり、サイクル伝達に関する設定などを行う。

このように図3のフローチャートに従ってネットワークマネー ジャの選定処理を行うことで、図4~図13に示すステップのよ うに順に選定処理が行われ、自動的に最もマネージャ能力の高い サブネットワークマネージャ(ここではサブネットワークマネー ジャ4a)がネットワークマネージャとして選定される。なお、 ここでは各サブネットワークマネージャのマネージャ能力の値を 変えて、そのマネージャ能力値から選定できる例としたが、この マネージャ能力が同一である場合には、各サブネットワークマネ ージャが持つ固有の識別データであるEUIを使用して、一定の 処理で比較して勝ち負けを決めるようにしてあり、マネージャ能 力が同一のサブネットワークマネージャがネットワーク内に存在 する場合でも、常に同一のサブネットワークマネージャが、ネッ トワークマネージャとして選定される。従って、例えば何らかの 要因で、ネットワーク内のブリッジの切断などがあり、ネットワ ークマネージャを再度選定する処理を行う必要がある場合でも、 常時同じサブネットワークマネージャが選定されるので、その度

にネットワークマネージャが変化してネットワークの管理状態が 変化する自体が発生しない。

なお、上述した実施の形態では、各ノードを信号線によるバスラインで接続したIEEI394インターフェースのネットワークシステムで、ネットワークマネージャを選定し、その選定したネットワークマネージャでネットワークを有するネットワークシステムで、ネットワークマネージャを選定したネットワークマネージャでネットワークシステムの管理を行う場合にも適用できることは勿論である。例えば、各ノード間で無線通信を行うネットワークシステム内で、そのネットワークシステム内の各サブネットワークマネージャを選定する際にも適用できる。

15

5

10

20

25

請求の範囲

少なくとも1つのノードが接続されたバスを第1のブリッジで接続してサブネットワークを構成し、

複数のサブネットワーク同士を第2のブリッジで接続して構成されるネットワークシステムを管理するネットワーク管理方法において、

5

10

15

20

25

上記各サブネットワーク毎に定められたサブネットワークマネージャの中から選定されたネットワークマネージャにより、少なくとも各サブネットワークのアドレス付与の管理を行うと共に、各サブネットワーク間の通信経路設定管理を行うネットワーク管理方法。

- 2. 請求項1記載のネットワーク管理方法において、 ネットワークマネージャは、上記各サブネットワークマネー ジャの中から、最もマネージャ能力の高いものとする ネットワーク管理方法。
- 3. 請求項1記載のネットワーク管理方法において、 上記各サブネットワークマネージャは、自己のマネージャ能 力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有 の識別データを持つ

ネットワーク管理方法。

- 4. 請求項2記載のネットワーク管理方法において、 上記最も高いマネージャ能力のものを選定する処理として、 各サブネットワークマネージャが持つ自己のマネージャ能力を 示すパラメータを比較して、最も高い能力のものを選定する ネットワーク管理方法。
- 5. 請求項 4 記載のネットワーク管理方法において、 上記マネージャ能力を示すパラメータが一致するとき、さら に各装置に固有の識別データを所定の状態で比較して、1 つの

サブネットワークマネージャをネットワークマネージャとして 選定する

ネットワーク管理方法。

6. 請求項1記載のネットワーク管理方法において、

上記ネットワークマネージャによる管理は、隣接する各サブネットワーク間の通信で、最も能力の高いサブネットワークマネージャとして選定するネットワーク管理方法。

7. 請求項1記載のネットワーク管理方法において、

10 隣接する各サブネットワークマネージャ間で、自己のマネージャ能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有の識別データを伝送する

ネットワーク管理方法。

20

8. 請求項7記載のネットワーク管理方法において、

15 隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較して、一方のサブネットワークマネージャを選定し、

選ばれなかった方のサブネットワークマネージャは、選ばれたサブネットワークマネージャのパラメータ及び識別データを引き継ぎ、

以後の隣接サブネットワークマネージャとの比較は、この引き継いだデータを自己のパラメータ及び識別データとして行う ネットワーク管理方法。

- 請求項7記載のネットワーク管理方法において、
- 25 隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較して、一方のサブネットワークマネージャを親として選定し、

選ばれなかった方のサブネットワークマネージャを子とみなす

ネットワーク管理方法。

5

15

20

25

10. 請求項9記載のネットワーク管理方法において、

上記比較で、両サブネットワークマネージャ間の能力パラメータと識別データの双方が同一の場合、同一の親のサブネットワークマネージャから引き継いだデータとして、親と子の関係なしとする

ネットワーク管理方法。

10 11. 請求項10記載のネットワーク管理方法において、

1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、他に隣接するサブネットワークマネージャが存在しないとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信する

ネットワーク管理方法。

12. 請求項10記載のネットワーク管理方法において、

1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、かつ残りの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が、親と子の関係なしか子であり、全ての子から終了コマンドを受け取っているとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信する

ネットワーク管理方法。

請求項10記載のネットワーク管理方法において、

全ての隣接サブネットワークマネージャとの関係が親と子の関係なし、又は子であり、全ての子から終了コマンドを受け取ったとき、自らをネットワークマネージャと判断する ネットワーク管理方法。

14. 請求項7記載のネットワーク管理方法において、

上記隣接する各サブネットワークマネージャ間での伝送時の 通信コマンドとして、

能力パラメータと固有の識別データを送出して、隣接サブネットワークマネージャとの1対1の比較を要求する第1コマンドと、

該第1コマンドに応答して、比較を行い、その結果を報告する第2コマンドとを備えた

ネットワーク管理方法。

5

10

20

15. 請求項14記載のネットワーク管理方法において、

上記第1コマンド及び第2コマンドを備えた場合に、

所定のカウンタ値の設定とその設定された値の両サブネット ワークマネージャ間での比較を行うことで、第2コマンドが有 効であるか否かの判断を行う

ネットワーク管理方法。

15 16. 請求項13記載のネットワーク管理方法において、

自らをネットワークマネージャと判断したサブネットワークマネージャは、

そのネットワークマネージャとして選ばれたことを示す選定 完了コマンドを全ての隣接サブネットワークに送信し、

上記ネットワークマネージャとして選ばれたことを示すデータを受け取ったサブネットワークマネージャは、隣接した全ての子のサブネットワークマネージャに選定完了コマンドを送信する

ネットワーク管理方法。

25 17. 少なくとも 1 つのノードが接続されたバスを第 1 のブリッジ で接続してサブネットワークを構成し、

複数のサブネットワーク同士を第2のブリッジで接続して構成されるネットワークシステムで、ネットワークシステム全体

を管理するネットワークマネージャを選定するネットワークマネージャ選定方法において、

上記各サブネットワーク毎に定められたサブネットワークマネージャの中から所定の処理で上記ネットワークマネージャを 選定する

ネットワークマネージャ選定方法。

5

10

15

25

- 18. 請求項17記載のネットワークマネージャ選定方法において、 ネットワークマネージャは、上記各サブネットワークマネージャの中から、最もマネージャ能力の高いものを選定する ネットワークマネージャ選定方法。
- 19. 請求項17記載のネットワークマネージャ選定方法において

上記各サブネットワークマネージャは、自己のマネージャ能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有の識別データを持ち、そのパラメータと識別データに基づいてネットワークマネージャを選定する

ネットワークマネージャ選定方法。

20. 請求項18記載のネットワークマネージャ選定方法において

20 上記最も高いマネージャ能力のものを選定する処理として、 各サブネットワークマネージャが持つ自己のマネージャ能力を 示すパラメータを比較して、最も高い能力のものを選定する ネットワークマネージャ選定方法。

21. 請求項20記載のネットワークマネージャ選定方法において

上記マネージャ能力を示すパラメータが一致するとき、さら に各装置に固有の識別データを所定の状態で比較して、1つの サブネットワークマネージャをネットワークマネージャとして 選定する

ネットワークマネージャ選定方法。

22. 請求項17記載のネットワークマネージャ選定方法において

5

隣接する各サブネットワーク間の通信で、最も能力の高いサブネットワークマネージャを判断して、ネットワークマネージャを選定する

ネットワークマネージャ選定方法。

23. 請求項17記載のネットワークマネージャ選定方法において

10

隣接する各サブネットワークマネージャ間で、自己のマネージャ能力を示すパラメータと、そのマネージャを構成する装置に固有の識別データを伝送して、ネットワークマネージャとして適切なサブネットワークマネージャを判断する

15

ネットワークマネージャ選定方法。

24. 請求項23記載のネットワークマネージャ選定方法において

•

隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較して、一方のサブネットワークマネージャを選定し、

20

選ばれなかった方のサブネットワークマネージャは、選ばれたサブネットワークマネージャのパラメータ及び識別データを引き継ぎ、

25

以後の隣接サブネットワークマネージャとの比較は、この引き継いだデータを自己のパラメータ及び識別データとして行う

ネットワークマネージャ選定方法。

25. 請求項23記載のネットワークマネージャ選定方法において

隣接する各サブネットワークマネージャ間での上記パラメータ及び識別データの伝送で、両サブネットワークマネージャ間で比較して、一方のサブネットワークマネージャを親として選定し、

選ばれなかった方のサブネットワークマネージャを子とみな す

ネットワークマネージャ選定方法。

5

10

15

20

26. 請求項25記載のネットワークマネージャ選定方法において、

上記比較で、両サブネットワークマネージャ間の能力パラメータと識別データの双方が同一の場合、同一の親のサブネットワークマネージャから引き継いだデータとして、親と子の関係なしとする

ネットワークマネージャ選定方法。

27. 請求項26記載のネットワークマネージャ選定方法において

1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、他に隣接するサブネットワークマネージャが存在しないとき、終了コマンドを親のサブネットワークマネージャに送信する

ネットワークマネージャ選定方法。

- 28. 請求項26記載のネットワークマネージャ選定方法において
- 25 1つの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が親であり、かつ残りの隣接するサブネットワークマネージャとの関係が、親と子の関係なしか子であり、全ての子から終了コマンドを受け取っているとき、終了コマンドを親のサブネットワー

クマネージャに送信する ネットワークマネージャ選定方法。

29. 請求項26記載のネットワークマネージャ選定方法において

全ての隣接サブネットワークマネージャとの関係が親と子の 関係なし、又は子であり、全ての子から終了コマンドを受け取 ったとき、自らをネットワークマネージャと選定する ネットワークマネージャ選定方法。

10

5

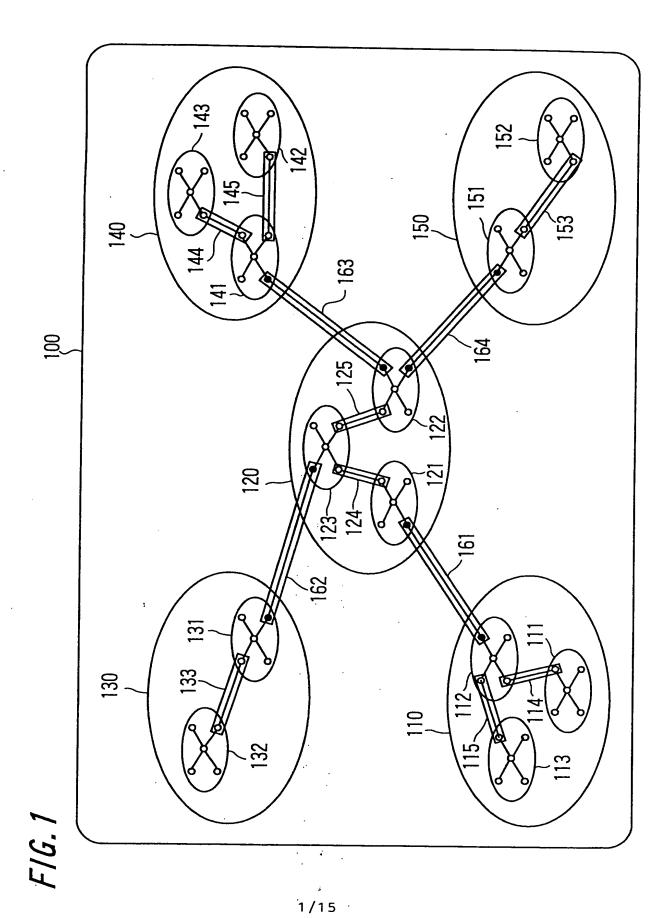
15

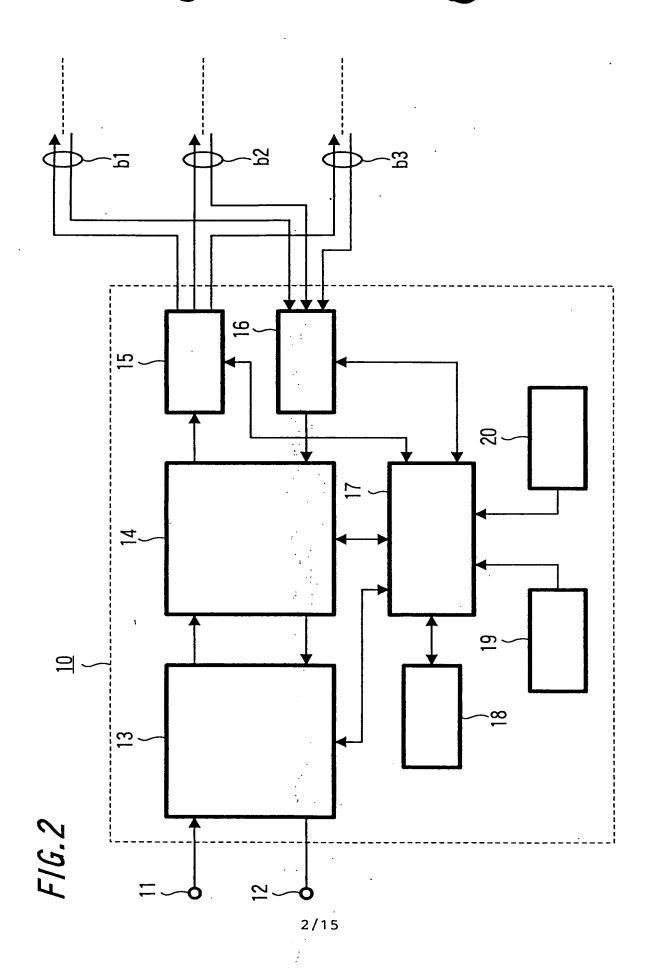
20

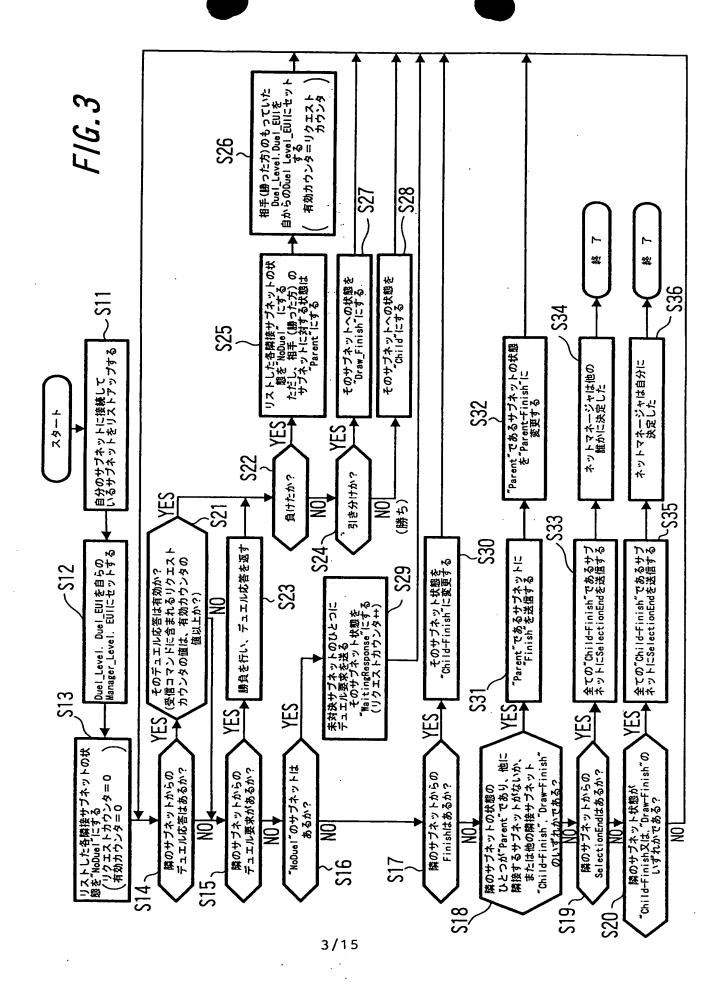
25

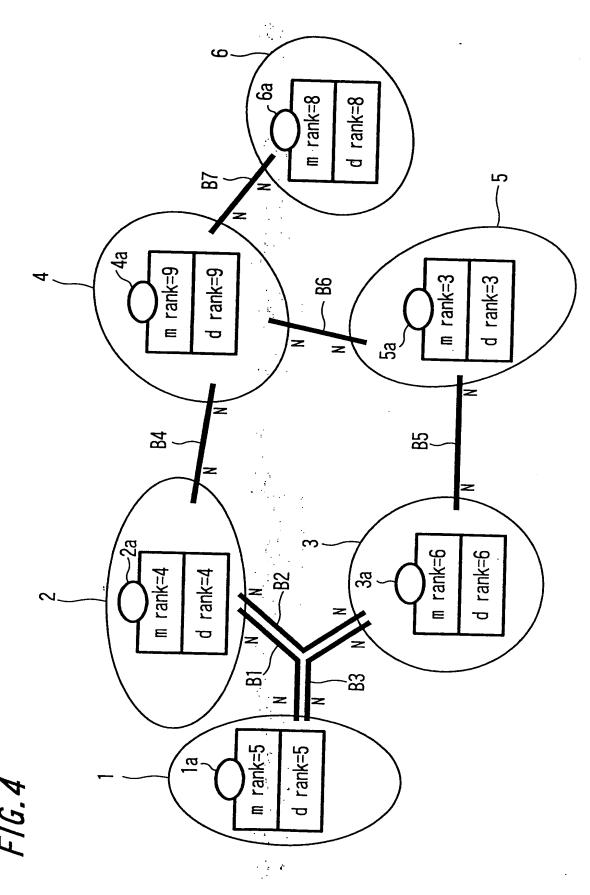
要 約 書

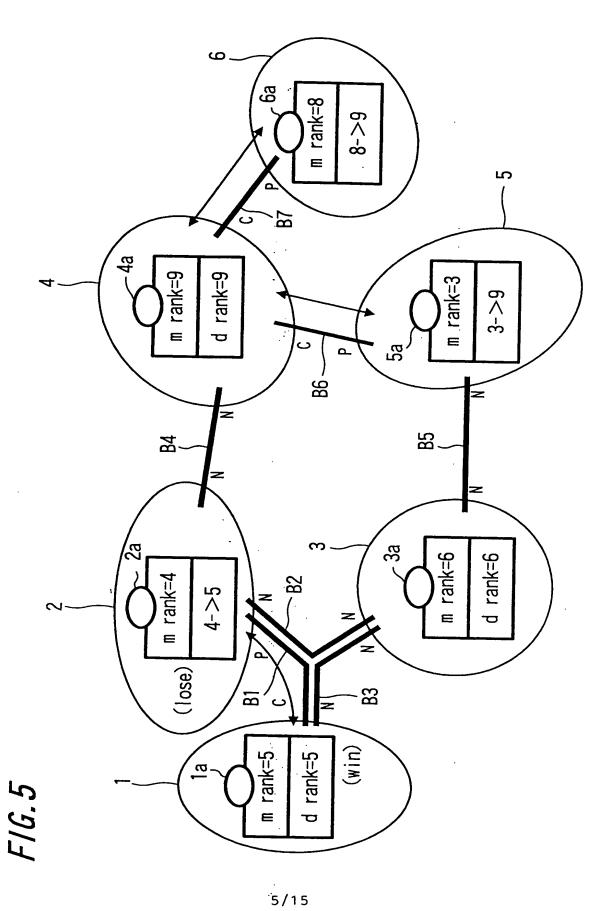
少なくとも1つのノードが接続されたバス111,112,1 13を第1のブリッジ114,115で接続してサブネットワーク110を構成し、複数のサブネットワーク110,120,1 30,140,150同士を第2のブリッジ161~164で接続して構成されるネットワークシステム100を管理するネットワーク管理方法において、各サブネットワーク毎に定められたサブネットワークマネージャの中から選定されたネットワークマネージャにより、少なくとも各サブネットワークのアドレス付与の管理を行うと共に、各サブネットワーク間の通信経路設定管理を行うようにして、ネットワークマネージャの選定などのネットワークの管理が常時一定の状態で適切に行えるようにした。

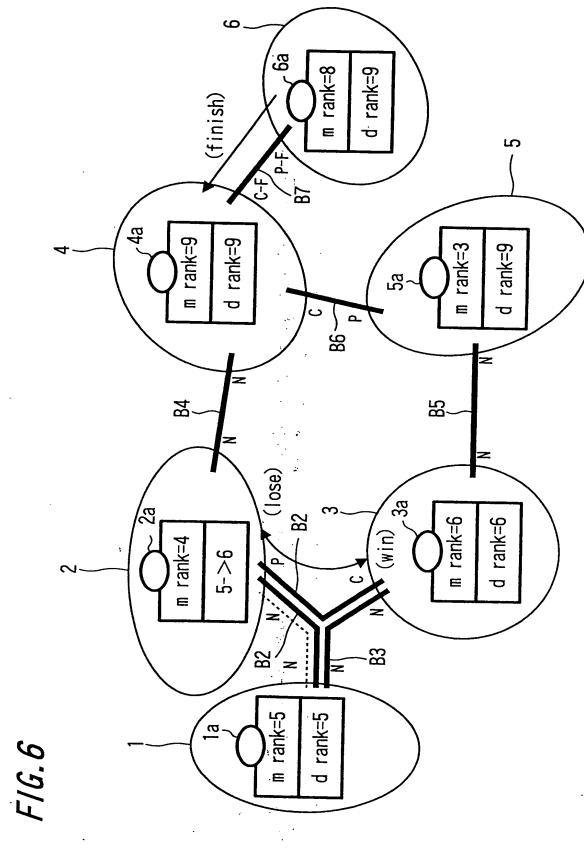




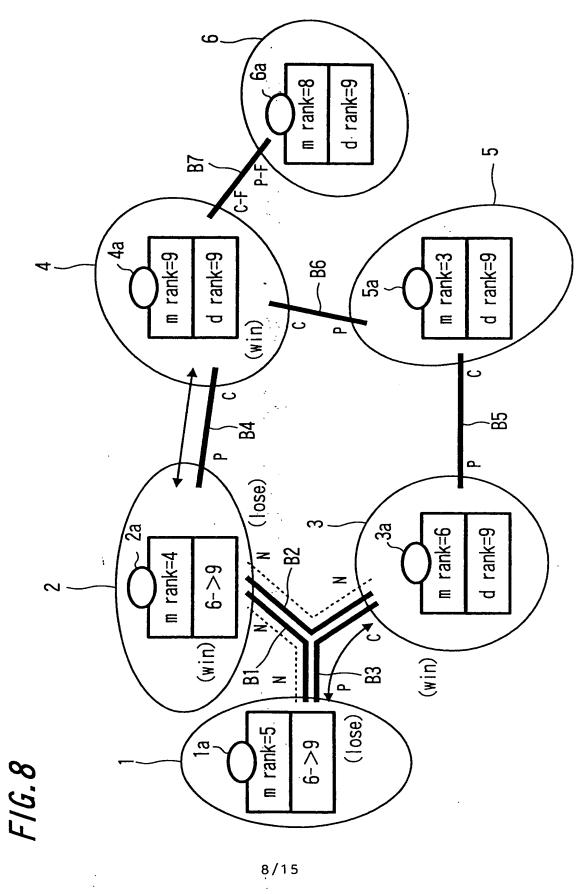


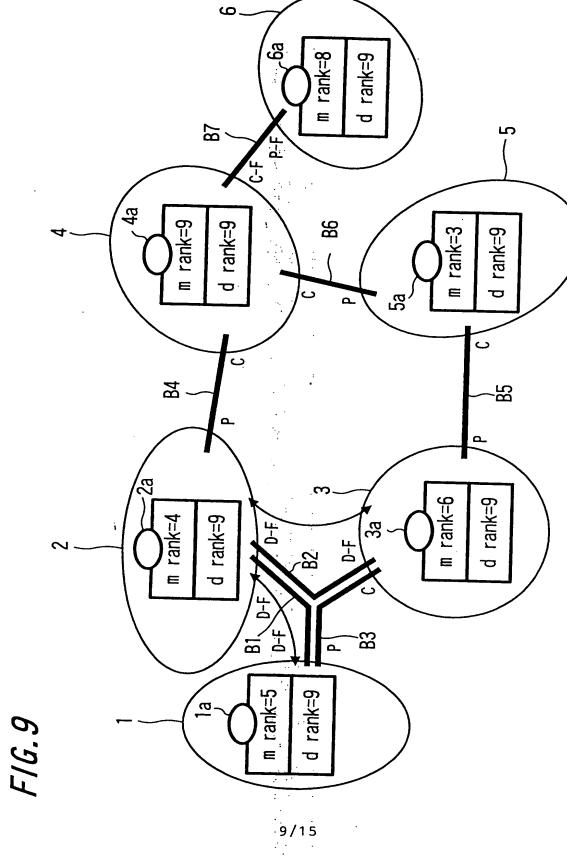




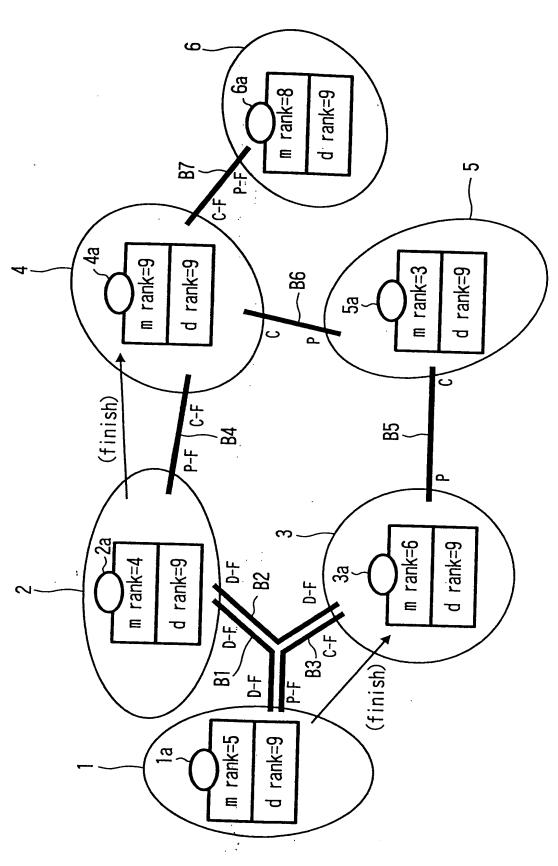


6/15

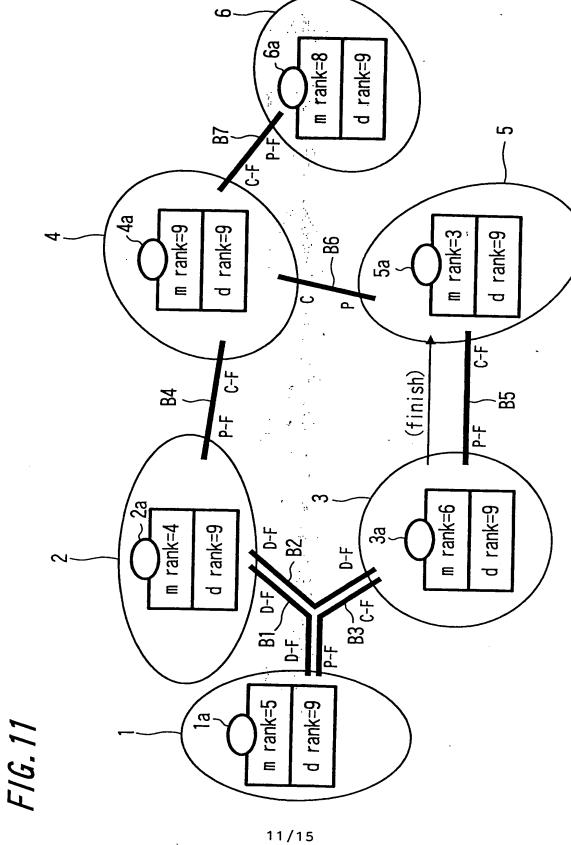


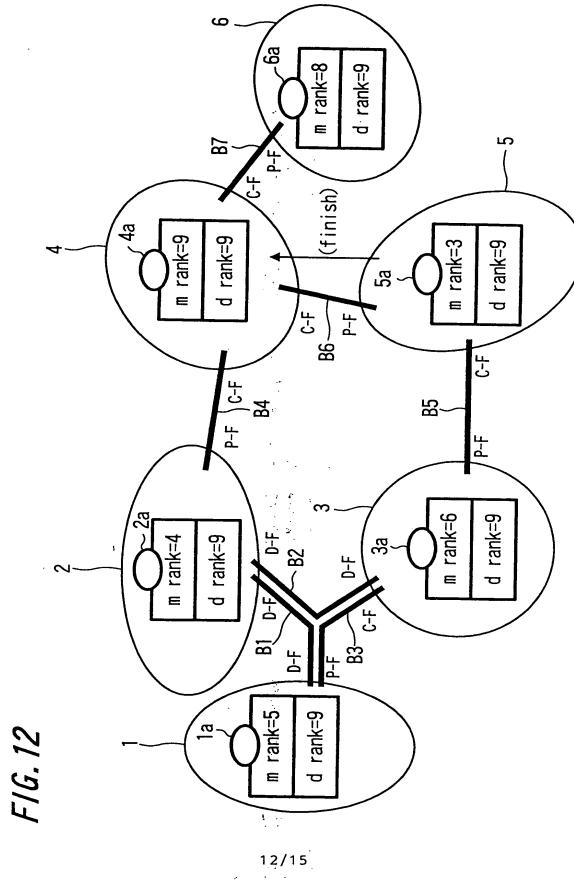


F1G. 10

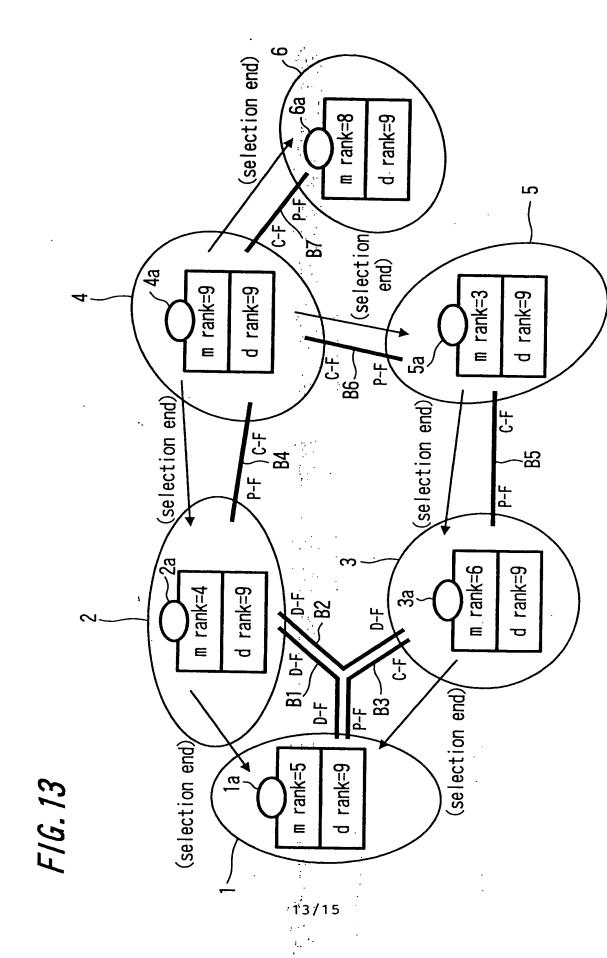


<u>)</u>.





. .



					引		用	符	号	-	の		説		明								
				1	~	6	•		•	サ	ブ	ネ	ッ	٢	ワ	_	ク						
		1	а	~	6	а	•		•	サ	ブ	ネ	ッ	٢	ワ	_	ク	マ	ネ	_	ジュ	Þ	
					1	0	•		•	伝	送	装	置										
					1	1	•		•	入	力.	端	子										
					1	2	•		•	出	力	端	子										
					1	3	•		•	デ		夕	入	出	力	1	ン	夕	_	フ	ェ -	- ブ	ζ
					1	4	•			デ	_	夕	処	理	部								
					1	5	•			送	信	部											
					1	6				受	信	部											
					1	7	•			制	御	部											
					1	8	•			R	Α	M											
					1	9	•		•	パ	ラ	メ	_	夕	記	憶	部						
					2	0			•	I	D	5	憶	部									
				1	0	0				ネ	ッ	٢	ワ	_	ク	シ	ス	テ	ム				
				1.	1	0				サ	ブ	ネ	ッ	٢	ワ	_	ク						
1	1	1	~	1	1	3	•			バ	ス												
1	1	4	,	1	1	5	•		•	第	1	の	ブ	IJ	ッ	ジ							
				1	2	0	٠		•	サ	ブ	ネ	ッ	٢	ワ	_	ク						
1	2	1	~	1	2	3	•		•	バ	ス												•
1	2	4	,	1	2	5	•		•	第	1 (の	ブ	リ	ッ	ジ							
				1	3	0	•		•	サ	ブ.	ネ	ッ	ト	ワ	—	ク						
1	3	1	,	1	3	2	•	· • • •	•	バ	ス												
				1	3	3	•		•	第	1	の	ブ	IJ	ツ	ジ							
				1	4	0	• ;		•	サ	ブ	ネ	ツ	٢	ワ	_	ク						
1	4	1	~	1	4	3	• •		•	バ	ス												
1	4	4	,	1	4	5	• •	· • • •		第	1 (の	ブ	IJ	ツ	ジ							
				1	5	0				サ	ブ	ネ	ツ	٢	ワ		ク						

B 1 ~ B 7 · · · · · ブリッジ

•	_
**** The Part of t	
E内 7に H ' は 「	
調査用写し	
the first terms	
等野饭力多约12世。	in a second
特許協力条約に基っ	フく 悪 冷田願

願 書

国際出版番头	型省分配入和 ————————————————————————————————————
国 際 山 順 日	22.01.99
(受付印) PCT 日	International Application 本 园 胺 許 庁
出職人又は代理人の書類記号 (希望する場合、最大12字)	

出願人は、この国際出版が特許協力条 約に従って処理されることを調求する。	PCT Interna	ational Application
	出願人又は代理人の書類記号 (希望する場合、最大12字) S99	# - - 14 1 1
第1個 発明の名称		
ネットワーク構成方法、情報 コンピュータ読み取り可能な	処理方法及び装置、並び 媒体	3 C
第 日 村樹 人以加資人		
氏名 (名称) 及びあて名: (姓・名の斯に記載: 佐人は公式の完全公名称を記載: ソニー株式会社 Sony Corporatio		この欄に記載した者は、 発明者でもある。 電話番号:
〒141-0001 日本国東京都品川区北品川 6	丁目7番35号	03-5448-2617
7-35, Kitashinagawa 6-chome, Shinaga Tokyo 141-0001, Japan	wa-ku,	ファクシミリ番号: 03-5448-5709
		加入電信番号:
国籍 (国名): 日本国 Japan	低闭 (图名): 日本国	Japan
	くすべての指定国 米国のみ	追記欄に記載した指定図
第111相 その他の川崩人又は発明者		
氏名(名称)及びあて名:(姓・名の斯に記載:法人は公式の完全公名称を記載:3 近藤 啓太郎 KONDOU Keitaro	あて名は郵便番号及び国名も記載)	この棚に記載した者は次に該当する:
〒141-0001 日本国東京都品川区北品川 6 T ソニー株式会社内		山稲人のみである。 V 山稲人及び発明者である。
c/o Sony Corporation, 7-35, Kitashina Shinagawa-ku, Tokyo 141-0001, Japan	gawa 6-chome,	型の者のみである。 (ここにレ印を付したとき は、以下に記入しないこと)
節(図名): 日本国 Japan の側に記載した者は、次の	(所(图名): 日本国	Japan
	すべての指定国 V 来国のみ	直記欄に記載した指定国
V その他の出願人又は免別者が続葉に記載されている。		正。これは一般でに行び国
81V欄 代理人又は非通の代製者、通知の	the second	
に記載された者は、国際機関において出願人のために行動する:		
名(名称)及びあて名:(姓・名の斯に記載:佐人は公式の完全な名称を記載:あっ	- A 44 Set = -	通の代表者
9037 弁理士 山口 邦 夫 YAMAGUCH 9549 弁理士 佐々木 榮 二 SASAKI	I Kunio	世話番号: 03-3291-6251
〒101-0047 日本国東京都千代田区内神田1		ファクシミリ番号:
平山ビル5階 Hirayama Bldg. 5F, 15-2, Uchikanda 1-ch Tokyo 101-0047, Japan	come Chivoda-ku	03-5259-7286
J- 101 VVII, Japan		
通知のためのあて名:作即人又は北流の体派をようによった。		
通知のためのあて名:代理人又は共通の代表者が選任されておらず、上記枠内に 「PCT/RO/101(第1用紙)(1998年7月)	特に通知が遂付されるあて名を記載している 	場合は、レ印を付す

明細書

ネットワーク構成方法、情報処理方法及び装置、並びにコンピュータ読み取り可 能な媒体

技術分野

この発明は、例えば複数のIEEEI394シリアルバスを連結してなるネットワークを管理するネットワーク構成方法、情報処理方法及び装置、並びにコンピュータ読み取り可能な媒体に関する。

背景技術

ディジタル信号の伝送規格としては、例えばIEC(International Electrotechnical Commission:国際電気技術標準機関)やIEEE(Institute of Electrical and Electronics Engineers:米国電気電子技術者協会)による規格など、多数の規格が存在する。このなかで例えばIEEE1394は、ディジタルビデオレコーダ等の家庭用電子機器同士の接続やこれら電子機器とコンピュータとの間の接続といったマルチメディア用途に向くものとして注目されている。このIEEE1394については周知であるため、ここではその内容説明を省略する。

現在、P1394.1 (ブリッジ) ワーキンググループ (P1394.1 (bridge) working group) において、IEEE1394環境内のブリッジフォーマットの標準化活動が行われている (この点については、P1394.1 Draft 0.03 Oct 18,1997 に述べられているため、ここではその説明を省略する)。 IEEE1394ブリッジ (以下、単にブリッジと称する) は、IEEE1394シリアルバス (以下、適宜、バスと略記する) に接続されているポータル (portal) と称する装置の組により構成されており、このブリッジを介して、複数 (2つ以上) のバスの間でデータの伝送を行うことが可能となされている。すなわち、1つのIEEE1394シリアルバスに接続できる機器 (ノード)の数は、最大で63個に制限されているが、複数のバスをブリッジを用いて連結し、バスとブリッジからなるネットワークを構成することにより、更に多くのノードを接続することが可能になさ

れている。なお、ブリッジ (ポータル間) におけるデータの伝送は、ケーブルの みならず、電波や赤外線等を用いて行うことが既に提案されている。

ここで、バスに接続される各機器、すなわちノードには、それぞれ固有のノードID (NODE_ID) が付与されている。このノードIDは、ノードが接続されているバスを表すバスID (BUS_ID) と、接続されているバス内においてシリアルな数である物理層ID (PHY_ID、0~63の数) とから構成されている。したがって、ネットワークを構成する複数のバスに対して、バスID (BUS_ID) を重複しないように割り当てるとともに、ネットワーク全体を管理して制御する機能を有するブリッジマネージャ(ブリッジ管理機器)となるノードが1つだけ必要となっている。

ところで、上述したネットワークに、複数のブリッジマネージャの機能を有するブリッジマネージャ候補が存在する場合、そのうちの一つをブリッジマネージャとして自動的に選び出すことができないという課題があった。

この発明の目的は、複数のブリッジマネージャ候補中から自動的にブリッジマネージャが決定されるようにすることにある。また、この発明は、ブリッジマネージャ候補の機器において、様々な機能を数値化して比較することを可能とし、また、2つの異なる記憶領域から構成される情報に対して複数の機器の読み込み、書き込みが競合する状況下でも使用することができ、さらに、ブリッジマネージャを決める際により多機能な機器や処理速度の速い機器等を優先して選ぶことを可能とすることにある。

発明の開示

この発明に係るネットワーク構成方法は、それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理するネットワーク構成方法において、ブリッジを構成している機器内に、当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報を保持し、その保持した情報に基づいて、ネットワークの全体を管理可能な機器の中から一の機器を選択してブリッジ管理機器とするものである。

また、この発明に係る情報処理方法は、それぞれ異なるバスに接続された機器

間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理可能な機能を有する情報処理装置の情報処理方法において、ブリッジを構成している機器が保持している当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報と、自己が保持している情報との比較結果に基づいて、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する処理ステップを有するものである。

また、この発明に係る情報処理装置は、それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理可能な機能を有する情報処理装置において、ブリッジを構成している機器が保持している当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報と、自己が保持している情報との比較結果に基づいて、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する処理手段を有するものである。

また、この発明に係る情報処理方法は、異なるバス間を連結するブリッジとしての機能を有する情報処理装置の情報処理方法において、ブリッジを管理するブリッジ管理機器の所有する情報を保持する保持ステップを有するものである。

また、この発明に係る情報処理装置は、異なるバス間を連結するブリッジとしての機能を有する情報処理装置において、ブリッジを管理するブリッジ管理機器の所有する情報を保持する保持手段を有するものである。

また、この発明に係る情報処理方法は、それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報処理装置の情報処理方法において、ブリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示すフラグを設定するステップを有するものである。

また、この発明に係る情報処理装置は、それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報処理装置において、ブリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示すフラグを設定する設定手段を有するものである。

また、この発明に係る情報処理方法は、それぞれ異なるバスに接続された機器

間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報処理装置の情報処理方法において、他の機器が保持しているアクセス権を示すフラグを参照するステップと、当該フラグに基づいて、上記他の機器にアクセスするか否かを判定するステップとを有するものである。

また、この発明に係る情報処理装置は、それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報処理装置において、他の機器が保持しているアクセス権を示すフラグを参照する参照手段と、当該フラグに基づいて、上記他の機器にアクセスするか否かを判定する判定手段とを有するものである。

また、この発明に係るコンピュータ読み取り可能な媒体は、この発明のネットワーク構成方法および情報処理方法および装置を実現するためのプログラムを記録したものである。

図面の簡単な説明

図1は、実施の形態としてネットワークシステムの概略構成を示す図である。図2は、ネットワークシステム内のブリッジ部分の詳細を示すブロック図である。図3は、第1のブリッジマネージャ決定方法の説明に用いる図である。図4は、第2のブリッジマネージャ決定方法の説明に用いる図である。図5は、第1のブリッジマネージャ決定方法におけるバスコンフィギュレーション処理の手順を示すフローチャートである。図6は、第1のブリッジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータルの所有権獲得処理の手順を示すフローチャートである。図7は、第1のブリッジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャートである。図8は、第1のブリッジマネージャ決定方法におけるブリッジコンフィギュレーション処理の手順を示すフローチャートである。図9は、第1のブリッジマネージャ決定方法のブリッジコンフィギュレーション処理におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャートである。図9は、第1のブリッジマネージャ決定方法におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャートである。図10は、ポータルの状態遷移図である。図11は、第2のブリッジマネージャ決定方法におけるバスコンフィギ

ュレーション処理の手順を示すフローチャートである。図12は、第2のブリッ ジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータルの設 定処理の手順を示すフローチャートである。図13は、第2のブリッジマネージ ャ決定方法におけるブリッジコンフィギュレーション処理の手順を示すフローチ ャートである。図14は、第2のブリッジマネージャ決定方法のブリッジコンフ イギュレーション処理におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャート である。図15A~Fは、第2のブリッジマネージャ決定方法によるブリッジマ ネージャの決定処理を説明する図である。図16は、ポータルコントロールレジ スタのフォーマットを示す図である。図17は、アッパーポータルIDレジスタ のフォーマットを示す図である。図18は、ブリッジマネージャレベルレジスタ のフォーマットを示す図である。図19は、マックスバスIDレジスタのフォー マットを示す図である。図20は、ローカルバスIDレジスタのフォーマットを 示す図である。図21は、第1のブリッジマネージャ決定方法におけるバスコン フィギュレーション処理の手順を示すフローチャートである。図22は、第1の ブリッジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータ ルの所有権獲得処理の手順を示すフローチャートである。図23は、第1のブリ ッジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータルの 設定処理の手順を示すフローチャートである。図24は、第1のブリッジマネー ジャ決定方法におけるブリッジコンフィギュレーション処理の手順を示すフロー チャートである。図25は、第1のブリッジマネージャ決定方法のブリッジコン フィギュレーション処理におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャー トである。図26は、第2のブリッジマネージャ決定方法におけるバスコンフィ ギュレーション処理の手順を示すフローチャートである。 図27は、第2のブリ ッジマネージャ決定方法のバスコンフィギュレーション処理におけるポータルの 設定処理の手順を示すフローチャートである。図28は、第2のブリッジマネー ジャ決定方法におけるブリッジコンフィギュレーション処理の手順を示すフロー チャートである。図29は、第2のブリッジマネージャ決定方法のプリッジコン フィギュレーション処理におけるポータルの設定処理の手順を示すフローチャー トである。図30は、第1のブリッジマネージャ決定方法におけるブリッジコン

フィギュレーション処理 (3以上のポータル) の手順を示すフローチャートである。図31は、第2のブリッジマネージャ決定方法におけるブリッジコンフィギュレーション処理 (3以上のポータル) の手順を示すフローチャートである。

発明を実施するための最良の形態

図1は、実施の形態としてのネットワークシステムの構成を示している。このネットワークシステムは、IEEE1394シリアルネットワークを構成するものであり、IEEE1394シリアルバスとそれを繋ぐブリッジとから構成されている。

この図1において、バス11~15 (以下、バス11~15を特に区別する必要がない場合には、単にバスと記述する)は、IEEE1394シリアルバスであり、それぞれ最高で63個のノードを接続できるようになされている。

ノードIDは、ノードが接続されているバスを示すバスID (BUS_ID:10ビット)と、バス内においてシリアルな番号である物理層ID (PHY_ID:6ビット)から構成される。したがって、ネットワークにおいて連結されるバスの最大数は、1023個である。ただし、未設定 (例えば電源投入時)の各ノードのバスIDは、初期値(3FF)に設定される。また、全てのノードには、ノードIDとは別に、固有の機器IDが予め付与されている。

ブリッジマネージャ候補 (BMC) 31,34 (以下、ブリッジマネージャ候補31,34を特に区別する必要がない場合には、単にブリッジマネージャ候補と記述する)は、IEEE1394シリアルネットワークシステム全体を管理して制御するブリッジマネージャの機能を有している。ブリッジマネージャ候補が後述する所定の規則に基づいて同じ処理を実行することにより、ブリッジマネージャ候補31,34のうちの一方が、自動的にブリッジマネージャに決定される。また、ブリッジマネージャ候補は、自分の機器IDをその管理下にある全ノードに通知する。

バス11に接続されたポータル41は、バス12に接続されたポータル42と ともにブリッジ51を構成し、バス11とバス12を連結し、データパケットの 授受を行うようになされている。また、バス12に接続されたポータル43は、 バス13に接続されたポータル44とともにブリッジ52を構成し、バス12とバス13を連結し、データパケットの授受を行うようになされている。さらに、バス13に接続されたポータル45は、バス14に接続されたポータル46とともにブリッジ53を構成し、バス13とバス14を連結し、データパケットの授受を行うようになされている。同様に、バス13に接続されたポータル47は、バス15に接続されたポータル48とともにブリッジ54を構成し、バス13とバス15を連結し、データパケットの授受を行うようになされている。

図1のブリッジマネージャ候補31、及びブリッジ51を例に挙げて、その詳細な構成について、図2を参照して説明する。

この図2において、ブリッジマネージャ候補31の通信部64は、バス11とデータパケットの授受を行うようになされている。制御部63は、当該ブリッジマネージャ候補31の全体を制御する。RAM61は、当該ブリッジマネージャ候補31のノードID等を記憶するレジスタである。また、ROM62は、制御部63で使用されるコンピュータプログラム、および当該ブリッジマネージャ候補31の機器IDや後述するレベルを記憶する。なお、ブリッジマネージャ候補34の構成は、ブリッジマネージャ候補31の構成と同様であるので、その説明は省略する。

ブリッジ51を構成するポータル41の通信部74は、バス11、または赤外線通信部76とデータパケットの授受を行うようになされている。制御部73は、ポータル41の全体を制御する。RAM71は、当該ポータル41のノードIDやマックスバスID (MAX_BUS_ID)等を記憶するポータルコントロールレジスタ、当該ポータル41を管理するブリッジマネージャのレベルを記憶するブリッジマネージャレベルレジスタ等の後述する各レジスタである。なお、マックスバスIDについては周知であるため、ここではその説明を省略する。ROM72は、制御部73で使用されるコンピュータプログラムを記憶する。赤外線通信制御部75は、赤外線によりポータル42とデータパケットの授受を行う赤外線通信部76を制御する。

同じくブリッジ51を構成するポータル42の通信部84は、バス12、また は赤外線通信部86とデータパケットの授受を行うようになされている。制御部 83は、ポータル42の全体を制御する。RAM81は、後述する各レジスタである。ROM82は、制御部83で使用されるコンピュータプログラムを記憶する。赤外線通信制御部85は、赤外線によりポータル41とデータパケットの授受を行う赤外線通信部86を制御する。

なお、ポータル43~48の構成は、ポータル41及び42の構成と同様である。したがって、ブリッジ52~54の構成は、ブリッジ51と同様であるので、 その説明は省略する。

上述したように、ブリッジを構成する2個のポータルはIEEE1394のノードとして動作し、それらが相異なるバスに接続されることによって、当該ブリッジはそれら2つのバスを接続可能となっている。IEEE1394では、このようなブリッジの概念を取り入れることで、最大で1023個のバスを接続して一つのネットワークを構成する事が可能となっている。

ここで、ブリッジマネージャは、一つのネットワーク上に只一つ存在し、ネットワークの管理を行う。

この発明においては、複数存在するブリッジマネージャ候補から一つのブリッジマネージャを自動的に決定する方法を提案する。ここで、ポータル内の一つのパラーメータ(機器ID)に基づいて、複数存在するブリッジマネージャ候補から一つのブリッジマネージャを自動的に選択すること、さらに複数存在するブリッジマネージャ候補の中で機能の高い一つのブリッジマネージャを自動的に選択すること等が考えられる。

上述したブリッジマネージャ決定の具体例として、図3および図4に示すような第1および第2のブリッジマネージャ決定方法を例に挙げて説明する。

すなわち、図3に示す第1のブリッジマネージャ決定方法は、ブリッジマネージャ候補131が全てのポータル141,142,143,144を順次設定しながらネットワークを構成していくことで、最終的に1つのブリッジマネージャによって管理されたネットワークを構築するという方法である。

また、図4に示す第2のブリッジマネージャ決定方法は、ブリッジマネージャ 候補132が、先ず自己のバス114内のポータル146にその先のネットワー クの構成を要請し、当該要請がなされたポータル146はポータル147にその 先のネットワークの構成を要請し、さらにポータル147はそのバス115内のポータル148にその先のネットワークの構成を要請し、当該要請がなされたポータル148はポータル149にその先のネットワークの構成を要請する、という形でネットワークの構成を進め、最終的に1つのブリッジマネージャによって管理されたネットワークを構築するという方法である。

図1に示すネットワークシステムにおいて、実際にネットワークを構成する際の流れを説明する。まず、ブリッジマネージャ上のプログラムが全てのポータルの設定を行うようなブリッジマネージャ集中型の設定方法、すなわち上述した第1のブリッジマネージャ決定方法におけるネットワーク構成の流れを以下に説明する。この例は、ポータル内の一つのパラーメータ (機器ID) に基づいて、複数存在するブリッジマネージャ候補から一つのブリッジマネージャを自動的に選択するものである。

この第1のブリッジマネージャ決定方法の場合の大まかな流れとして、まず、ブリッジマネージャ候補は、内部変数であるマックスバスID (MAX_BUS_ID) を Oにし、次に、ブリッジマネージャ候補は、自己が接続されているバス (ローカルバス) のコンフィギュレーションを開始 (後述のバスコンフィギュレーション)し、次に、バスコンフィギュレーションが終わったならば (この時点で全てのポータルの設定は終了している)、自分をブリッジマネージャとする。ただし、当該バスコンフィギュレーションの途中で処理が終わったときには、ブリッジマネージャ候補を辞める。このようにブリッジマネージャになったならば、ネットワーク全体にブリッジマネージャである自分のノードID (NODE_ID) を通知して処理を終了する。

上記バスコンフィギュレーションの手順は、図5のフローチャートのようになる。

この図5において、ステップS201でバスコンフィギュレーションを開始する。次に、ステップS202で、当該ブリッジマネージャ候補が接続されているローカルバス内のポータルのリストを作り、機器ID順に並べる。なお、この機器ID順のリストは、順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

次に、ステップS203で、ブリッジマネージャ候補はそのリストの順番に従い、まずローカルバスの全てのポータルの所有権の獲得を試みる。このステップS203のときのブリッジマネージャ候補におけるポータルの所有権獲得動作は、図6のフローチャートのような手順となる。

この図6において、ステップS211で、所有権獲得を開始する。このステップS211の後は、ステップS212の処理に進む。ステップS212では、獲得しようとするポータルのオーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。この比較において、自分の機器IDが強い(勝った)ときにはステップS213に進む。

ステップS213では、自分の機器IDをポータルのオーナEUIレジスタへ書きこむ。これで所有権は獲得されたことになる。この書き込みは、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ (compare & swap)処理を用いて行われ、エラーが発生するときは、ステップS212に戻る。この書き込みによって所有権を獲得した後、ステップS214に進んで獲得動作を正常に終了する。

ステップST212の比較において、自分の機器IDが弱い(負けた)ときにはステップS215に進み、設定動作そのものを中止する。これにより、ブリッジマネージャ候補から外れることになる。

この図6のフローチャートのような手順である図5のステップS203の処理の後は、ステップS204の処理に進む。ステップS204では、マックスバスIDの値を全てのノードのノードIDレジスタのバスIDフィールドに書き込む。この際には、IEEE1394におけるライトトランザクションのブロードキャストを使用する。

そして、ステップS205で、ブリッジマネージャ候補はリストの順番に従い、 リスト中のすべてのポータルに対して設定を行う。具体的には、図7のフローチ ャートのような手順となる。

この図7において、ステップS221で、ポータルの設定を開始する。このステップS221の後は、ステップS222の処理に進む。ステップS222では、オーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの

機器IDと同じかどうかを調べる。同じであるときには、ステップS223の処理に進む。

ステップS223では、ポータルに対して各レジスタの設定を行う。また、自分の持つ内部変数のマックスバスIDの値を1増やし、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに2を書き込む。さらに、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンド (LOWER BOUND) フィールドにマックスバスID (max_bus_I D) の値を書く、等といったIEEE1394のネットワークを構成する際に必要な情報を設定する。

そして、ステップS224の処理に進む。ステップS224では、設定の終ったポータルの属するブリッジを設定する。ここでは、後述するブリッジコンフィギュレーションの手順を実行する。その後、ステップS225に進んで、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドにマックスバスIDの値を書き、ステップS226に進んでポータルの設定処理を終了する。

ステップS222の所有権の確認において、機器IDが同じでなく他の機器が 所有権を持っているときには、ステップS227に進んで設定動作そのものを中 止する。これにより、ブリッジマネージャ候補から外れることになる。

この図7のフローチャートのような手順である図5のステップS205の処理の後は、図5のステップS206の処理に進む。ステップS206では、正常にバスのコンフィギュレーションを完了する。

一方、ステップS203で全てのポータルの所有権を獲得できないとき、あるいはステップST205で全てのポータルの設定ができないときは、ステップS 207に進んで、設定動作そのものを中止して、ブリッジマネージャ候補から外れる。

次に、ブリッジコンフィギュレーションの手順を図8のフローチャートを用いて説明する。

ここで、ブリッジにはポータルが2個で、片方は既に設定が終わっている(以下の説明では、これをポータルAと呼ぶことにする)。したがって、もう一方のポータルだけを設定すればよいので、所有権の獲得と設定を一度に行う。

図8において、ステップS231で、ブリッジコンフィギュレーションを開始

する。そして、ステップS232で、ブリッジ内の設定されていない片方のポータルの設定を開始する。このステップS232における手順は図9のフローチャートに示す通りとなる。

この図9において、ステップS241で、ポータルの所有権獲得を開始する。 そして、このステップS241の後は、ステップS242の処理に進む。ステップ242では、オーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナE UIレジスタの機器IDと比較する。自分の機器IDが強い(勝った)ときには ステップS243の処理に進む。

ステップS243では、自分の機器IDをオーナEUIレジスタへ書きこむ。これにより、所有権は獲得されたことになる。そして、ステップS244で、ポータルに対して各レジスタの設定を行う。すなわち、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに3を書きこむ。さらに、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンド (LOWER BOUND) フィールドにマックスバスID (max_bus_ID)の値を書く、等といったIEEE1394のネットワークを構成する際に必要な情報を設定する。

このステップS244の処理の後に、ステップS245の処理に進む。ステップS245では、設定の終ったポータルの属するバスを設定する。ここでは、バスコンフィギュレーションの手順を実行する。その後、ステップS246で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドにマックスバスIDの値を書き、ステップS247で、処理を正常に終了する。

ステップS242で機器IDが同じときにはステップS248の処理に進む。 機器IDが同じとなるのは、ネットワークがループ状になっている場合に起こり、 従ってステップS248ではループになっていると判断する。そして、ステップ S249で、図8のステップS233に進む。

ステップS242で自分の機器 I Dが弱い(負けた)ときには、ステップS250の処理に進む。このステップS250では、設定を中止し、ブリッジマネージャ候補から外れる。

この図9のフローチャートのような手順である図8のステップS232の処理の後は、図8のステップS233, S234, S235のいずれかの処理に進む。

ステップS233では、先に設定されていたポータルAの、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドの値を0にする(これはポータル間の接続を切る事に相当する)。ステップS234では、ポータルが設定されたので、ブリッジコンフィギュレーションを終了する。一方、ステップS235では、設定動作そのものを中止する。

次に、各ポータルがそれぞれ所定の動作をするといった、分散型のネットワークの設定方法、すなわち上述した第2のブリッジマネージャ決定方法におけるネットワーク構成の流れを以下に説明する。この例も、ポータル内の一つのパラーメータ (機器 I D) に基づいて、複数存在するブリッジマネージャ候補から一つのブリッジマネージャを自動的に選択するものである。

この第2のブリッジマネージャ決定方法の場合の大まかな流れとして、まず、ポータルは、各レジスタが変更された場合には、各レジスタの変更内容を調べ、その後、当該変更されたレジスタの種類と値、そして自分の状態、それらから判断して自分の状態を遷移する。

なお、この状態遷移は、図10のように表すことができる。図中ST0~ST5は状態を示し、各状態から他の状態への矢印は状態遷移を示す。この図10において、ローカルバスIDレジスタがアップデートされた場合は、いかなる状態からも、状態ST1または状態ST3に遷移する(これはrteフィールドの値による)。また、オーナEUIレジスタが書き換えられた場合も、いかなる状態からでも状態ST0の状態に遷移する。

次に、ブリッジマネージャとなる機能を有するノードは以下のように設定動作 を開始する。

- (1) 自分のマックスバス I D レジスタの値を 0 にする。
- (2) 自分のバスに対してバスコンフィギュレーションの手順を実行する。
- (3) バスコンフィギュレーションが正常に終了したならば、ネットワーク全体 に自分のノードIDをブリッジマネージャのIDとして通知する。
- (4) その後、設定動作を終了する。

なお、ポータルに対する設定の要請という言葉は、次の2種類の場合に使われる。すなわち、ブリッジコンフィギュレーションの要請と、バスコンフィギュレ

ーションの要請である。これらは結局、決められたレジスタへの書き込みをする 事により、書き込まれたポータルが、何を要請されたか判断してそれらの処理を 開始する。

設定をポータルに要請した機器は、ポータルから結果が戻るまで待機する事になる。結果が戻ってきたかどうかは、その機器のマックスバス I D レジスタがポータルによって変更された事で判断する。

ここで結果が戻ってこないという事は、設定を要請したポータルの先で、設定が中止されたという事であり、ブリッジマネージャとしてよりふさわしい候補が 存在する場合に起こる。

パスコンフィギュレーションとブリッジコンフィギュレーションの手順は、図 11と後述の図13に示す通りであり、第1のブリッジマネージャ決定方法の場 合とほぼ変化はないが、設定動作を行うものが異なる。

図11に示すバスコンフィギュレーションのフローチャートについて説明する。なお、以下の説明では、バスの設定の要請を受けた機器(ポータル)の事をここでは特にインボーカ(invoker)と呼び、他のポータルと区別することとする。

この図11において、ステップS261で、インボーカは、バスの設定を開始する。そして、ステップS262で、インボーカは、当該インボーカが存在するローカルバス内のポータルのリストを作り、機器ID順に並べる。なお、この機器ID順のリストは順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

ステップS263で、インボーカは、そのリストの順番に従い、まず全てのポータルの所有権を獲得する。このとき、インボーカは各ポータルに対して、上述した図6のフローチャートの処理を実行する。

次に、ステップS264で、インボーカは、ローカルバスIDレジスタに記録されているバスIDを自分の属するバスにブロードキャスト (broadcast) する。そして、ステップS265で、インボーカは、まず自分のローカルバスIDレジスタ中のバスIDフィールドを読み、その値を自分のマックスバスIDレジスタに書きこむ。これにより、インボーカはリストの順にもう一度所有権を確認しながらポータルの設定を行ってゆくという状態になる。

このステップS265の処理のとき、インボーカは、各ポータルに対して図12のフローチャートの処理を実行する。この図12において、ステップS271では、ポータルの設定を開始する。このステップS271の後は、ステップS272の処理に進む。ステップ272では、オーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと同じかどうかを調べる。同じであるときには、ステップS273の処理に進む。

ステップS273では、ポータルに対して各レジスタの設定を行う。まず、IEEE1394のネットワークを構成するにあたり必要な情報を設定する。具体的には、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに2を書き込み、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンドレジスタに自己のマックスバスIDレジスタの値に1を加えた値を書く。次に、そのポータルにブリッジコンフィギュレーションを要請するため、以下のようにレジスタを設定する。すなわち、アッパーポータルIDレジスタへ自分のノードIDを書き込み、マックスバスIDレジスタへ自分のマックスバスIDレジスタの値に1を加えた値を書き込み、ローカルバスIDレジスタのバスIDフィールドに、ポータルが属するバスのバスIDを書き込む。

次に、ステップS274で、自分のマックスバスIDレジスタの値が更新されるまで待機する。その後、ステップS275で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドに自己のマックスバスIDレジスタの値を書く。そして、ステップS276で、ポータル設定処理を終了し、元の処理に戻る。

ステップS272の所有権の確認において、機器IDが同じでなく他の機器が 所有権を持っているときには、ステップS277に進んで設定動作そのものを中 止する。

この図12のフローチャートのような手順である図11のステップS265の処理において、全て設定できたときにはステップS266の処理に進み、設定に失敗したときにはステップS268の処理に進む。

ステップS266では、インボーカは、自分のアッパーポータルIDレジスタからアッパーポータルIDを読み、自分のマックスバスIDレジスタの内容をアッパーポータルのマックスバスIDレジスタに書き込む。ただし、その前に相手

のオーナEUIレジスタの内容が変っていないか確認する。この確認の手順は次の通りである。

- (1) アッパーポータルのオーナEUI レジスタの値を読む。
- (2) 自分のEUIの値と比べ、等しければ処理を続け、そうでなければ中止する。
- (3) アッパーポータルのマックスバス I D レジスタに自分のマックスバス I D レジスタの値を書く。

このステップS266の処理後はステップS267に進み、処理を終了する。 一方、ステップS268では、設定動作そのものを中止し、結果も通知しない。 次に、図13のフローチャートを用いてブリッジコンフィギュレーションの手順を説明する。

この図13において、ステップS281では、ブリッジコンフィギュレーションの要請を受け、その動作を開始する。そして、ステップS282で、同じブリッジを構成する他のポータルの設定を開始する。このステップS282における他のポータルの設定の手順を図14にフローチャートとして表す。

この図14において、ステップS290で、所有権獲得処理を開始する。このステップS290の後は、ステップS291の処理に進む。ステップ291では、オーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。自分の機器IDが強い(勝った)ときにはステップS292の処理に進む。

ステップS292では、自分の機器IDをオーナEUIレジスタへ書きこむ。これにより、所有権は獲得されたことになる。そして、ステップS293で、ポータルに対して各レジスタの設定を行う。具体的には、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに3を書き込み、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンドレジスタにマックスバスIDの値を書き込む。次に、そのポータルにバスコンフィギュレーションを要請するため、以下のようにレジスタを設定する。すなわち、アッパーポータルIDレジスタへ自分のノードIDを書き込み、マックスバスIDレジスタへ自分のマックスバスIDレジスタの値を書き込み、ローカルバスIDレジスタのバスIDフィールドに、ポータルが自分のマックスバス

IDレジスタの値を書きこむ。

次に、ステップS294で、自分のマックスバスIDレジスタの値が更新されるまで待機する。その後、ステップS295で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドに自己のマックスバスIDレジスタの値を書く。そして、ステップS296で、処理を終了し、元の処理に戻る。

ステップS 2 9 1 で機器 I Dが同じときには、ステップS 2 9 7 の処理に進む。機器 I Dが同じとなるのは、ネットワークがループ状になっている場合に起こり、従ってステップS 2 9 7 ではループになっていると判断する。そして、ステップS 2 9 8 で、図1 3 のステップS 2 8 3 に進む。

ステップS291で自分の機器IDが弱い(負けた)ときには、ステップS2 99の処理に進む。このステップS299では、設定を中止する。

この図14のフローチャートのような手順である図13のステップS282の処理の後は、図13のステップS283, S284, S286のいずれかの処理に進む。ステップS283では、自己のポータルコントロールレジスタのrte フィールドの値を0にする(これはポータル間の接続を切る事に相当する)。

ステップS284では、書き込まれたマックスバスIDフィールドの値をアッパーポータルのマックスバスIDレジスタへ書き込む。その前に相手のオーナEUIレジスタの内容が変っていないか確認する。この場合の手順は以下のとおりである。

- (1) アッパーポータルのオーナEUIレジスタの値を読む。
- (2) 自分のEUIの値と比べ、等しければ処理を続け、そうでなければ中止する。
- (3) アッパーポータルのマックスバス I D レジスタに自分の値を書く。

このステップS284の処理後のステップS285では、処理を正常に終了する。一方、ステップS286では、設定動作そのものを中止する。

図15A~Fは、第2のブリッジマネージャ決定方法における処理例を時系列順に説明する図である。この例は、5つのブリッジB1~B5が存在するネットワークにおいて、2つのブリッジマネージャ候補から設定が行われた場合の処理例である。

図15Aに示すように、B1は、上位からバスコンフィギュレーションの要請を受けて、B2~B5に設定パラメータ(丸印)を通知する。図15Bに示すように、B1は、B3の設定を開始する。図15Cに示すように、B2は上位からブリッジコンフィギュレーションの要請を受け、上位から通知された設定パラメータ(三角印)と、B1から通知されていた設定パラメータを比較する。比較の結果、設定パラメータ(三角印)が選択される。一方、B3は、設定パラメータ(丸印)を用いて下位のバスを設定する。図15Dに示すように、B2は、B1、B3~B5に設定パラメータ(三角印)を通知する。図15Eにおいて、B2は、B5の設定を開始する。B3には下位のバスから設定の結果が通知される。図15Pに示すように、B3は、既にB2の上位から設定されているので、B3の下位のバスから通知された設定の結果を処理しない(B1に通知しない)。

以上説明したように、ポータル内の一つのパラーメータ (機器 I D) に基づき、第1および第2のブリッジマネージャ決定方法により、複数存在するブリッジマネージャ候補から一つのブリッジマネージャが自動的に選択される。

次に、上述した機能の高いブリッジブリッジマネージャ候補をブリッジマネージャとして選択する場合について説明する。これを実現するため、新たにレベルという指標を導入し、各ポータルに自分を管理するブリッジマネージャのレベルを記憶する領域(ブリッジマネージャレベルレジスタ)を設ける。

また、例えば2つのブリッジマネージャ候補がネットワークの構成の作業中に ぶつかりあった場合には、まず上記レベルの比較によってブリッジマネージャ候 補同士の機能の優劣を決定し、さらにこれら2つのブリッジマネージャ候補のレベルが同じ場合には、各ブリッジマネージャ候補の機器毎に固有の値を持っている機器IDを使用して、何れか一方を選択するというような決定手法を採用する。

さらに、2つのレジスタを複数の機器がアクセスしたような場合、2つのレジスタの値を順次的に読んできたとしても、それが1つの機器によって書かれたという保証はなく、正しい情報のやりとりができなくなるおそれがあるので、設定にかかわるレジスタ群に対してアクセス権を表すフラグを、ポータルコントロールレジスタに新しく設けることによりそれを回避可能にする。

また、上述した第1および第2のプリッジマネージャの決定方法(図3、図4

参照)を実現するため、図1、図2に示した構成では、以下のような情報を記憶するレジスタをポータルのRAMの中に設けるようにしている。

すなわち、RAM内に設けられるレジスタとして、

- (1) ポータルを制御する諸情報を記憶するレジスタ (ポータルコントロールレジスタ: PORTAL CONTROL register)
- (2) 自分を設定したブリッジマネージャのレベルを記憶するレジスタ (ブリッジマネージャレベルレジスタ: BRIDGE MANAGER LEVEL register)
- (3) 自分の設定したブリッジマネージャの機器 I D を記憶するレジスタ (オーナE U I レジスタ: OWNER EUI register)
- (4) パケットのルーティングを記憶するレジスタ (ルーチングバウンズレジスタ:ROUTING BOUNDS register)
- (5) 現在の最大バスIDを記憶するレジスタ(マックスバスIDレジスタ: MA X BUS ID register)
- (6) 自分の繋っているバスのバスIDを記憶するレジスタ (ローカルバスID レジスタ:LOCAL BUS ID register)
- (7)自分に設定を依頼したノードのノード I Dを記憶するレジスタ (アッパーポータル I D u D u D u D u D u D u C

上記ポータルコントロールレジスタやオーナEUIレジスタは、既存のレジスタであるが、前者は本実施の形態でその内部に新たにビジィフラグ (busy flag)を示す領域 (ビジィフィールド: busy field) を定義し、後者は今まで使われかたが示されていなかったレジスタである。

ルーチングバウンズレジスタも既存のものであるが、本実施の形態のアルゴリズムの中で使用される。このルーチングバウンズレジスタには、アッパーバウンド (UPPER_BOUND) とローアバウンド (LOWER_BOUND) という二つの値を保持する。ブリッジマネージャレベルレジスタは、前記レベルを保持する。マックスバスIDレジスタ、ローカルバスIDレジスタ、アッパーポータルIDレジスタは、第2のブリッジマネージャ決定方法においてポータル間の通信に使用されるもので、本実施の形態では新規に設置したものである。なお、第1のブリッジマネー

ジャ決定方法では必要はない。

それらの各レジスタの構成例について説明する。なお、以下の説明では、本実施の形態の機能説明に必要な部分のみを述べ、他の部分についてはその説明を省略する。

図16には、ポータルコントロールレジスタのフォーマットを示す。この図16において、「b」はビジィフィールド (busy field)を表し、このビジィフィールドはコンフィギュレーション (configuration)時に必要なレジスタ群のアクセスを制御する。このビジィフィールドの値が1の場合 (ビジィフラグが立った場合)は、当該ポータルのオーナEUIレジスタ、ブリッジマネージャレベルレジスタ、マックスバスIDレジスタ、アッパーポータルIDレジスタ、ローカルバスIDレジスタへの書き込みをしてはならないし、また、読み込まれた値が正しい保証はない。なお、このビジィフィールドの初期値は0である。

図17には、アッパーポータルIDレジスタのフォーマットを示す。この図17において、当該アッパーポータルIDのアッパーポータルID (upper_portal_ID) フィールドは、上位のポータル (つまりコンフィギュレーションを要請したポータル) を表している。バス (またはブリッジ) コンフィギュレーションの終了時にマックスバスID (MAX_BUS_ID) を返すための宛先として用いられる。

図18には、ブリッジマネージャレベルレジスタのフォーマットを示す。この図18において、図中のレベル(level)フィールドはブリッジマネージャの機能を表わすフィールドである。競合の解消の際には先ずこれが比較される。

図19には、マックスバスIDレジスタのフォーマットを示す。この図19において、当該マックスバスIDレジスタはマックスバスID (MAX_BUS_ID) のやり取りに使われる。ここへの書き込みは、バスコンフィギュレーション中はリストのチェックとポータルの設定の開始のトリガとなり、また、ブリッジコンフィギュレーション中はブリッジコンフィギュレーションの終了のトリガとなる。

図20には、ローカルバスIDレジスタのフォーマットを示す。この図20において、当該ローカルバスIDレジスタは、バスコンフィギュレーションとブリッジコンフィギュレーションの開始のトリガとして使われる。この領域に書きこみを受けた場合、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドの値が2な

ら、ブリッジのコンフィギュレーションが開始され、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドの値が3なら、バスのコンフィギュレーションが開始される。

次に、ブリッジマネージャのレベルについて説明する。

ブリッジマネージャのレベルとは、ブリッジマネージャ候補としての機能を有するノード同士で、その「機能」や「処理速度」に対する統一された評価基準を与えるための指標である。例えばブリッジマネージャのレベルを16ビットで表すことにするならば、その上位6ビットをレベルの機能として、

レベル1では基本的なネットワークの構成機能

レベル2ではレベル1+ネットワークの再構成機能

レベル 3 ではレベル 2+ アイソクロノスルーチング(I sochronous routing)機能

のように表し、また、下位10ビットで処理速度等を記述するようなことを行う。 ブリッジマネージャは、現在の所はネットワークコンフィギュレーションや、 バスリセットの処理といった比較的単純な機能しか考えられていない。しかし、 将来的には、それぞれのバスの速度を考慮したネットワークの再構成を行う機能 や、アイソクロナス(Isochronous:同期)パケットのルーティングを行う機能の ように、様々な機能を持ったものが現れる可能性がある。上述したブリッジマネ ージャレベルレジスタのレベルの値の大小を比較する事で、複数のブリッジマネ ージャ候補のうちで何れがブリッジマネージャにふさわしいか判断する事が可能 となる。

次に、上述したレベルを用いることで、例えば2つのブリッジマネージャ候補 のうちのいずれか一方をブリッジマネージャとして選択する際の動作について説 明する。

2つのブリッジマネージャの候補が存在する場合とは、設定しようとしたポータルが他の機器(ブリッジマネージャ候補)によって既に設定されている (オーナEUIが初期値でなく、他の機器の機器IDが書かれているという状態)場合

である。

例えば、設定しようとしたポータルが他の機器 (ブリッジマネージャ候補) によって既に設定されていることを、あるブリッジマネージャ候補が検出したとき、当該ブリッジマネージャ候補は、まずそのポータルのブリッジマネージャレベルレジスタの値を読み、これを自己のブリッジマネージャレベルレジスタのレベルと比較する。この比較の結果、優劣の判断がつかない場合 (すなわち同じレベルである場合) は、さらにそのポータルのオーナEUIレジスタの値を読み、自己のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。

ただし、機器IDとは、メーカのIDが上位に含まれているものであるため、 当該機器IDを単純に比較しただけでは、そのメーカのIDによって比較の優劣 が決まってしまう。したがって、当該機器IDの比較の際には、その機器IDの 値を単純に比較するのではなく、例えば、機器IDの最下位ビット (LSB) 側 と最上位ビット (MSB) 側を入れ替える (つまり機器IDのビット列を逆から 読む)ようにしたり、さらにビットを反転させるようにしたり、また、予め規定 された方法でシャッフルする等といった手法を用いるようにすることが望ましい。 次に、実際にネットワークを構成する際の流れを説明する。

まず、ブリッジマネージャ上のプログラムが全てのポータルの設定を行うようなブリッジマネージャ集中型のネットワークの設定手法、すなわち上述した第1のブリッジマネージャ決定方法におけるネットワーク構成の流れを以下に説明する。

この第1のブリッジマネージャ決定方法の場合の大まかな流れとして、まず、ブリッジマネージャ候補は、内部変数であるマックスバスID (MAX_BUS_ID) を 0にし、次に、ブリッジマネージャ候補は、自己が接続されているバスのコンフィギュレーションを開始(後述のバスコンフィギュレーション)し、次に、バスコンフィギュレーションが終わったならば(この時点で全てのポータルの設定は終了している)、自分をブリッジマネージャとする。ただし、当該バスコンフィギュレーションの途中で処理が終わったときには、ブリッジマネージャ候補を辞める。このようにブリッジマネージャになったならば、ネットワーク全体にブリッジマネージャである自分のノードID (NODE_ID) を通知して処理を終了する。

上記バスコンフィギュレーションの手順は、図21のフローチャートのように なる。

この図21において、ステップS1で、バスコンフィギュレーションを開始する。そして、ステップS2で、当該ブリッジマネージャ候補が接続されているローカルバス内のポータルのリストを作り、機器ID順に並べる。なお、この機器ID順のリストは、順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

次に、ステップS3で、ブリッジマネージャ候補はそのリストの順番に従い、まずローカルバスの全てのポータルの所有権の獲得を試みる。このステップS3のときのブリッジマネージャ候補におけるポータルの所有権獲得動作は、図22のフローチャートのような手順となる。

この図22において、ステップS21で、所有権獲得処理を開始する。このステップS21の後は、ステップS22からステップS23の処理に進む。ここで、ステップS22において、獲得しようとするポータルのポータルコントロールレジスタ内にあるビジィフィールドの値が0ならば、他の機器がアクセスしていない状況を示している。ステップS22およびステップS23では、自分がアクセスするために、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ (compare & swap) 処理を用いて、0から1への書き換えが成功するまで当該コンペア及びスワップ処理を繰り返す。

ステップS24では、獲得しようとするポータルのブリッジマネージャレベルレジスタの値を読み、自分のブリッジマネージャレベルレジスタの値と比較する。この比較において、自分のレベルの方が高いときにはステップS25の処理に進み、レベルが同じであるときにはステップS26の処理に進み、自分のレベルの方が低いときにはステップS30の処理に進む。

ステップS25では、自分のレベルを、獲得しようとするポータルのプリッジマネージャレベルレジスタに書き込み、ステップS26の処理に進む。ステップS26では、獲得しようとするポータルの、オーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。この比較において、自分の機器IDが強い(勝った)ときにはステップS27の処理に進み、

自分の機器IDが弱い(負けた)ときにはステップS30の処理に進む。なお、このステップS26では、機器IDそのものの比較をせず、先に挙げたようなビット列の逆読みやビット反転、シャフル等の手法でどちらが設定を続けるかを決定してもよい。

ステップS27では、自分の機器IDをポータルのオーナEUIレジスタへ書きこむ。これで所有権は獲得されたことになる。そして、ステップS28で、獲得したポータルのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放し、ステップS29で、所有権の獲得動作を正常に終了する。一方、ステップS30では、獲得できなかったポータルのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放する。その後、ステップS31で、設定動作そのものの中止を行う。これによりブリッジマネージャ候補から外れることになる。

この図22のフローチャートのような手順である図21のステップS3の処理の後は、図21のステップS4の処理に進む。ステップS4では、マックスバスIDの値を全てのノードのノードIDレジスタのバスIDフィールドに書き込む。この際には、IEEE1394におけるライトトランザクションのブロードキャストを使用する。

次に、ステップS5で、ブリッジマネージャ候補はリストの順番に従い、リスト中のすべてのポータルに対して設定を行う。具体的には、図23のフローチャートのような手順となる。

この図23において、ステップS41で、ポータルの設定処理を開始する。このステップS41の処理の後はステップS42からステップS43の処理に進む。ここで、設定しようとするポータルのポータルコントロールレジスタ内にあるビジィフィールドの値が0ならば、他の機器がアクセスしていない状況を示す。ステップS42及びステップS43では、自分がアクセスするために、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ処理を開いて、0から1への書き換えが成功するまで当該コンペア及びスワップ処理を繰り返す。

次に、ステップS44で、設定しようとするポータルのオーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと同じかどうか調べる。このステップS44において、同じであるときにはステップS45の

処理に進み、同じでない、すなわち他の機器が所有権を持っているときにはステップS50の処理に進む。

ステップS45では、ポータルに対して各レジスタの設定を行う。また、自分の持つ内部変数のマックスバスIDの値を1増やし、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに2を書き込む。さらに、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンド(LOWER BOUND)フィールドにマックスバスID(max_bus_ID)の値を書く、等といったIEEE1394のネットワークを構成する際に必要な情報を設定する。

そして、ステップS46で、設定の終ったポータルのポータルコントロールレジスタのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放した後、ステップS47の処理に進む。ステップS47では、設定の終ったポータルの属するブリッジを設定する。ここでは、後述するブリッジコンフィギュレーションの手順を実行する。

次に、ステップS48で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドにマックスバスIDの値を書き、ステップS49で、ポータルの設定処理を終了し、元の処理に戻る。

一方、ステップS50では、設定に失敗したポータルのポータルコントロール レジスタのビジィフィールドの値を0に戻し、アクセス権を解放する。その後、 ステップS51で、設定動作そのものの中止し、ブリッジマネージャ候補から外 れる。

この図23のフローチャートのような手順である図21のステップS5の処理 の後は、図21のステップS6の処理に進む。ステップS6では、正常にバスコ ンフィギュレーションを完了する。

ステップS3で全てのポータルの所有権を獲得できないとき、あるいはステップS5で全てのポータルの設定ができないときは、ステップS7に進んで、設定を中止し、ブリッジマネージャ候補から外れる。

次に、ブリッジコンフィギュレーションの手順を図24のフローチャートを用いて説明する。

ここで、ブリッジにはポータルが2個で、片方は既に設定が終わっている (以

下の説明では、これをポータルAと呼ぶことにする)。したがって、もう一方のポータルだけを設定すればよいので、所有権の獲得と設定を一度に行う。

図24において、ステップS11で、ブリッジコンフィギュレーションを開始する。このステップS11の後に、ステップS12の処理に進む。ステップS12では、ブリッジ内の設定されていない片方のポータルの設定を開始する。このステップS12のときの手順は図25のフローチャートに示す通りとなる。

この図25において、ステップS61ではポータルの所有権獲得を開始する。このステップS61の後は、ステップS62からステップS63の処理に進む。このステップS62およびステップS63では、獲得しようとするポータルのポータルコントロールレジスタ内にあるビジィフィールドに対して、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ処理を用いて、0から1への書き換えが成功するまで当該コンペア及びスワップ処理を繰り返す。

次に、ステップS64では、獲得しようとするポータルの、ブリッジマネージャレベルレジスタの値を読み込み、自分のブリッジマネージャレベルレジスタのレベルと比較する。このステップS64の比較において、自分のレベルの方が高いときにはステップS65の処理に進み、レベルが同じであるときにはステップS66の処理に進み、自分のレベルの方が低いときにはステップS75の処理に進む。

ステップS65では、自分のレベルを、獲得しようとするポータルのブリッジマネージャレベルレジスタに書きこむ。このステップS65の処理後はステップS66の処理に進む。ステップS66では、獲得しようとするポータルのオーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み込み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。この比較において、自分の機器IDが強い(勝った)ときにはステップS67の処理に進み、自分の機器IDと同じときにはステップS73の処理に進み、自分の機器IDが弱い(負けた)ときにはステップS75の処理に進む。なお、このステップS66では、機器IDそのものの比較をせず、先に挙げたような手法でどちらが設定を続けるかを決定してもよい。

ステップS67では、自分の機器IDをオーナEUIレジスタへ書きこむ。これで所有権は獲得されたことになる。そして、ステップS68で、ポータルに対

して各レジスタの設定を行う。すなわち、ポータルコントロールレジスタのrterンイールドに3を書きこむ。さらに、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンド (LOWER BOUND) フィールドにマックスバスID (max_bus_ID) の値を書く、等といったIEEE1394のネットワークを構成する際に必要な情報を設定する。

次に、ステップS69で、獲得したポータルのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放し、その後にステップS70の処理に進む。ステップS70では、設定の終ったポータルの属するバスを設定する。ここでは、バスコンフィギュレーションの手順を実行する。その後、ステップS71で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドにマックスバスIDの値を書き、ステップS72で、処理を正常に終了する。

一方、ステップS66において機器IDが同じとなるのは、後述するようにネットワークがループ状になっている場合に起こり、従ってステップS73ではループになっていると判断する。そして、ステップS74で、ポータルのビジィフィールドの値を0に戻し、アクセス権を解放する。このステップS74の後は、ステップS78にて図24のステップS13の処理に進む。

また、ステップS75では、獲得できなかったポータルのビジィフィールドの値を0に戻して、アクセス権を解放する。その後に、ステップS76で、設定を中止し、ブリッジマネージャ候補から外れる。

この図25のフローチャートのような手順である図24のステップS12の処理の後は、図24のステップS13, S14, S15のいずれかの処理に進む。テップS13では、先に設定されていたポータルAの、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドの値を0にする(これはポータル間の接続を切る事に相当する)。ステップS14では、ポータルが設定されたので、ブリッジコンフィギュレーションの処理を終了する。一方、ステップS15では、設定動作そのものを中止する。

次に、各ポータルがそれぞれ所定の動作をするといった、分散型のネットワークの設定手法、すなわち前記第2のブリッジマネージャ決定方法におけるネットワーク構成の流れを以下に説明する。

この第2のブリッジマネージャ決定方法の場合の大まかな流れとして、まず、ポータルは、ビジィフィールドが変化し、各レジスタが変更された場合には、ビジィフィールドの値が1から0へ変更されたことを検出し、それに基づいて各レジスタの変更内容を調べ、その後、当該変更されたレジスタの種類と値、そして自分の状態、それらから判断して自分の状態を遷移する。

ブリッジマネージャとなる機能を有するノードは以下のように設定動作を開始 する。

- (1) 自分のマックスバス I D レジスタの値を 0 にする。
- (2) 自分のバスに対してバスコンフィギュレーションの手順を実行する。
- (3) バスコンフィギュレーションが正常に終了したならば、ネットワーク全体 に自分のノードIDをブリッジマネージャのIDとして通知する。
- (4) その後、設定動作を終了する。

なお、ポータルに対する設定の要請という言葉は、次の2種類の場合に使われる。すなわち、ブリッジコンフィギュレーションの要請と、バスコンフィギュレーションの要請である。これらは結局、決められたレジスタへの書き込みをする事により、書き込まれたポータルが、何を要請されたか判断してそれらの処理を開始する。

設定をポータルに要請した機器は、ポータルから結果が戻るまで待機する事になる。結果が戻ってきたかどうかは、その機器のマックスバスIDレジスタがポータルによって変更された事で判断する。ここで、結果が戻ってこないという事は、設定を要請したポータルの先で、設定が中止されたという事であり、ブリッジマネージャとしてよりふさわしい候補が存在する場合に起こる。

なお、以降の説明で、なぜ相手のビジィフラグの前に、自分のビジィフラグを操作しているのかというと、これは相手を設定している最中に自分のレジスタが書き換えられて、違う状態に自分が遷移してしまう事をさけるためである。何故このような手順が必要かというと、例えばあるポータルのビジィフラグを1にセットした機器が、その読み書きの途中で状態が遷移してしまった場合、そのビジィフラグのセットがなされたポータルのビジィフラグが1のままになってしまい、これを0に戻すものがいなくなるからである。

バスコンフィギュレーションとブリッジコンフィギュレーションの手順は、図26と後述の図28に示す通りであり、第1のプリッジマネージャ決定方法の場合とほぼ変化はないが、設定動作を行うものが異なる。

図26に示すバスコンフィギュレーションのフローチャートについて説明する。なお、以下の説明では、バスの設定の要請を受けた機器(ポータル)の事をここでは特にインボーカ(invoker)と呼び、他のポータルと区別することとする。

この図26において、ステップS81で、バスの設定を開始する。このステップS81の後に、ステップS82の処理に進む。ステップS82では、インボーカは、当該インボーカが存在するローカルバス内のポータルのリストを作り、機器トD順に並べる。なお、この機器ID順のリストは順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

次に、ステップS83で、インボーカはそのリストの順番に従い、先ず全てのポータルの所有権を獲得する。このとき、インボーカは各ポータルに対して以下のシーケンスを実行する。

- (1) 自分のポータルコントロールレジスタのビジィフィールドの値を1にする。
- (2) 前記第1のブリッジマネージャ決定方法と同様の方法を実行する (図22 のフローチャートの処理を実行する)。
- (3) 自分のビジィフィールドの値を0にする。

次に、ステップS84では、ローカルバスIDレジスタに記録されているバスIDを自分の属するバスにブロードキャスト (broadcast) する。

次に、ステップS85で、インボーカは先ず自分のローカルバスIDレジスタ中のバスIDフィールドを読み、その値を自分のマックスバスIDレジスタに書きこむ。これにより、インボーカはリストの順にもう一度所有権を確認しながらポータルの設定を行ってゆくという状態になる。

このステップS85の処理のとき、インボーカは各ポータルに対して図27のフローチャートの処理を実行する。この図27において、ステップS101で、ポータルの設定処理を開始する。ステップS101の処理の後に、ステップS102の処理に進む。ステップS102では、自分のビジィフィールドの値を1にする。

ステップS102の後はステップS103からステップS104の処理に進む。ここで、設定しようとするポータルのポータルコントロールレジスタ内にあるビジィフィールドの値が0ならば、他の機器がアクセスしていない状況を示す。ステップS103及びステップS104では、自分がアクセスするために、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ処理を用いて、0から1への書き換えが成功するまで当該コンペア及びスワップ処理を繰り返す。

次に、ステップS105で、設定しようとするポータルのオーナEUIレジスタの値(機器ID)を読み、自分のオーナEUIレベルの機器IDと同じかどうか調べる。このステップS105において、同じであるときにはステップS106の処理に進み、同じでない、すなわち他の機器が所有権を持っているときにはステップS112の処理に進む。

ステップS106では、ポータルに対してレジスタの設定を行う。まず、IEEE1394のネットワークを構成するにあたり必要な情報を設定する。具体的には、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに2を書き込み、ルーチングバウンズレジスタのローアバウンドレジスタに自己のマックスバスIDレジスタの値に1を加えた値を書く。次に、そのポータルにブリッジコンフィギュレーションを要請するため、以下のようにレジスタを設定する。すなわち、アッパーポータルIDレジスタへ自分のノードIDを書き込み、マックスバスIDレジスタへ自分のマックスバスIDレジスタの値に1を加えた値を書き込み、ローカルバスIDレジスタのバスIDフィールドに、ポータルが属するバスのバスIDを書き込む。

次に、ステップS107で、設定の終ったポータルのポータルコントロールレジスタのビジィフィールドの値を0に戻し、アクセス権を解放し、次のステップS108では、自分のビジィフィールドの値を0に戻す。そして、ステップS109で、自分のマックスバスIDレジスタの値が更新されるまで待機する。その後、ステップS110で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドにマックスバスIDの値を書き、ステップS111で、処理を終了し、元の処理に戻る。

一方、ステップS112では、設定に失敗したポータルのポータルコントロー

ルレジスタのビジィフィールドの値を0に戻し、アクセス権を解放する。その後、ステップS113で、設定動作そのものの中止する。

この図27のフローチャートのような手順である図26のステップS85の処理において、全て設定できたときには図26のステップS86の処理に進み、設定に失敗したときには図26のステップS88の処理に進む。

ステップS86では、インボーカは自分のアッパーポータルIDレジスタからアッパーポータルIDを読み、自分のマックスバスIDレジスタの内容をアッパーポータルのマックスバスIDレジスタに書き込む。ただし、その前に相手のオーナEUIレジスタの内容が変っていないか確認する。この確認の手順は次の通りである。

- (1) 自分のビジィフィールドの値を1にする。
- (2) アッパーポータルのビジィフィールドの、0から1へのロックを、成功するまで続ける。
- (3) アッパーポータルのオーナEUI レジスタの値を読む。
- (4) 自分のEUIの値と比べ、等しければ処理を続け、そうでなければ中止する。
- (5) アッパーポータルのマックスバス I D レジスタに自分のマックスバス I D レジスタの値を書く。
- (6) 相手のビジィフィールドの値を 0 にする。
- (7) 自分のビジィフィールドの値を 0にする。

このステップS86の処理後は、ステップS87に進み、処理を終了する。

一方、ステップS83で全て獲得できないとき、あるいはステップS85で全て設定できないときは、ステップS88の処理に進む。このステップS88では、設定動作そのものを中止し、結果も通知しない。

次に、図28のフローチャートを用いてブリッジコンフィギュレーションの手順を説明する。この図28において、ステップS91で、ブリッジコンフィギュレーションの要請を受け、その動作を開始する。このステップS91の後に、ステップS92の処理に進む。ステップS92では、同じブリッジを構成する他のポータルの設定を開始する。このステップS92における他のポータルの設定の

手順を図29にフローチャートとして表す。

この図29において、ステップS121で、所有権の獲得処理を開始する。このステップS121の後にステップS122の処理に進む。ステップS122では、自分のビジィフィールドの値を1にする。このステップS122の後は、ステップS123からステップS124の処理に進む。このステップS123およびステップS124では、獲得しようとするポータルのポータルコントロールレジスタ内にあるビジィフィールドに対して、IEEE1394のロックトランザクションのコンペア及びスワップ処理を用いて、0から1への書き換えが成功するまで当該コンペア及びスワップ処理を繰り返す。

次に、ステップS125で、獲得しようとするポータルのブリッジマネージャレベルレジスタの値を読み込み、自分のブリッジマネージャレベルレジスタのレベルと比較する。このステップS125の比較において、自分のレベルの方が高いときにはステップS126の処理に進み、レベルが同じであるときにはステップS127の処理に進み、自分のレベルの方が低いときにはステップS139の処理に進む。

ステップS126では、自分のレベルを、獲得しようとするポータルのブリッジマネージャレベルレジスタに書きこむ。このステップS126の処理後はステップS127の処理に進む。ステップS127では、獲得しようとするポータルのオーナEUIレジスタの値を読み込み、自分のオーナEUIレジスタの機器IDと比較する。この比較において、自分の機器IDが強い(勝った)ときにはステップS128の処理に進み、自分の機器IDと同じときにはステップS135の処理に進み、自分の機器IDが弱い(負けた)ときにはステップS139の処理に進む。なお、このステップS127では、機器IDそのものの比較をせず、先に挙げたような手法でどちらが設定を続けるかを決定してもよい。

ステップS128では、自分の機器IDをオーナEUIレジスタへ書きこむ。これにより、所有権は獲得されたことになる。次に、ステップS129で、ポータルに対してレジスタの設定を行う。まず、IEEE1394のネットワークを構成するにあたり必要な情報を設定する。具体的には、ポータルコントロールレジスタのrteフィールドに3を書き込み、ルーチングバウンズレジスタのロー

アバウンドレジスタにマックスパスIDの値を書き込む。次に、そのポータルに パスコンフィギュレーションを要請するため、以下のようにレジスタを設定する。 すなわち、アッパーポータルIDレジスタへ自分のノードIDを書き込み、マッ クスパスIDレジスタへ自分のマックスパスIDレジスタの値を書き込み、ロー カルバスIDレジスタのバスIDフィールドに、ポータルが自分のマックスバス IDレジスタの値を書きこむ。

次に、ステップS130で、獲得したポータルのビジィフィールドの値を0に戻し、アクセス権を解放し、ステップS131で、自分のビジィフィールドの値を0にする。そして、ステップS132で、自分のマックスバスIDレジスタの値が更新されるまで待機する。その後、ステップS133で、ルーチングバウンズレジスタのアッパーバウンドフィールドに自己のマックスバスIDレジスタの値を書き、ステップS134で、処理を終了し、元の処理に戻る。

一方、ステップS127において機器IDが同じとなるのは、ネットワークがループ状になっている場合に起こり、従ってステップS135ではループになっていると判断する。そして、ステップS136で、ポータルのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放し、ステップS137で、自分のビジィフィールドの値を0に戻す。ステップS137の処理が終了した後は、ステップS138で、図28のステップS93の処理に進む。

また、ステップS139では、獲得できなかったポータルのビジィフィールドの値を0に戻してアクセス権を解放し、ステップS140で、自分のビジィフィールドの値を0に戻す。その後、ステップS141で、設定を中止する。

この図29のフローチャートのような手順である図28のステップS92の処理の後は、図28のステップS93, S94, S96のいずれかの処理に進む。ステップS93では、自己のポータルコントロールレジスタのrteフィールドの値を0にする(これはポータル間の接続を切る事に相当する)。

ステップS94では、書き込まれたマックスバスIDフィールドの値をアッパーポータルのマックスバスIDレジスタへ書き込む。その前に相手のオーナEUIレジスタの内容が変っていないか確認する。この場合の手順は以下のとおりである。

- (1) 自分のビジィフィールドの値を1にする。
- (2) アッパーポータルのビジィフィールドの、0から1へのロックを、成功するまで続ける。
- (3) アッパーポータルのオーナEUI レジスタの値を読む。
- (4) 自分のEUIの値と比べ、等しければ処理を続け、そうでなければ中止する。
- (5) アッパーポータルのマックスバス I D レジスタに自分の値を書く。
- (6) 相手のビジィフィールドの値を0にする。
- (7) 自分のビジィフィールドの値を0にする。

このステップS94の処理後のステップS95では、処理を正常に終了する。 一方、ステップS96では、設定動作そのものを中止する。

以上説明したように、ブリッジのポータル内に、そのポータルを管理しているブリッジマネージャの機能を表す値を保持するためのレジスタを設け、また、ブリッジの設定に関する情報が書かれたレジスタ群へのアクセス権を示すフラグを持ち、それらのレジスタ群を複数の機器がアクセスする場合に、このフラグを利用してアクセスを行い、さらに、ブリッジマネージャ候補がネットワークを構成する際に、それらを利用して一意に機能の高い機器が最終的に選ばれるようにすることで、ブリッジマネージャの機能を比較することが可能となり、また、ポータルの設定のために読み書きが必要なレジスタが複数存在し、さらにそれらのレジスタを複数の機器が書き換えを試みる場合においても、機器間の競合をうまく解消する事ができ、複数のブリッジマネージャ候補のなかから、最も機能の高いものが常にブリッジマネージャとして選ばれるようになる。

なお、上述せずも、上述したような各フローチャートの処理を実現するための プログラムデータは、例えば各種光ディスクや磁気ディスク等のディスク状記録 媒体や、テープ状記録媒体により提供可能であり、また、各種通信回線を使用し ても提供可能であり、各ノードにおいては当該プログラムデータをインストール あるいはダウンロードすることが可能である。

また、上述実施の形態においては、ブリッジマネージャレベルを比較し、同じであるときは設定パラメータ、例えば機器IDを比較することでブリッジマネー

ジャになるか否かを判断するものを示したが、機器IDの代わり、あるいは機器IDと共に動的に変化する値を用いるようにしてもよい。動的に変化する値としては、例えばバスの獲得数等の設定の進行情報やブリッジマネージャになってからの時間等が考えられる。ブリッジマネージャになってからの時間は、複数のネットワークを接続して、1つのネットワークを構成する場合等に使用できる。動的に変化する値を機器IDと共に使用する場合には、例えばブリッジマネージャレベルが同じであるとき動的に変化する値を比較し、さらに動的に変化する値が同じであるときは機器IDを比較することでブリッジマネージャになるか否かを判断することとなる。

また、上述実施の形態においては、図1に示すように、ブリッジマネージャ (ブリッジ管理機器) 候補の数が2であるものを示したが、当然ながら、ブリッ ジマネージャ候補の数が3以上のIEEEシリアルバスネットワークシステムに 対しても、この発明を同様に適用することができる。

また、上述実施の形態において、ブリッジは2つのポータルから構成されるものを示したが、3つ以上のポータルから構成されるブリッジ (以下、ブリッジB、と称する) も考えられる。このブリッジBに関して、図8のフローチャートに示すブリッジコンフィギュレーション処理は、例えば図30のフローチャートに示すように変更される。

この図30において、ステップS301で、ブリッジコンフィギュレーションを開始する。このステップ301の後に、ステップS302の処理に進む。ステップS302では、当該ブリッジ内のポータルのリストを作り、機器ID順に並べる。なお、この機器ID順のリストは、順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

次に、ステップS303で、ブリッジマネージャ候補は、そのリストの順番に従い、まず全てのポータルの所有権の獲得を試みる。このポータルの所有権の獲得動作は、上述した図6のフローチャートのような手順となる。

次に、ステップS304で、ブリッジマネージャ候補はリストの順番に従い、 リスト中のすべてのポータルに対して設定を行う。具体的には、例えば図7のフローチャートのような手順となる。ただし、図7のステップS223の動作は、 図9のステップS244の動作に置き換えられる。

そして、ステップS304で全てのポータルの設定ができたとき、ステップS305で、処理を正常に終了する。一方、ステップS303で、全てのポータルの所有権を獲得できないとき、あるいはステップS304で、全てのポータルの設定ができないとき、ステップS306に進んで、設定動作そのものを中止する。

また、ブリッジBに関して、図13のフローチャートに示すブリッジコンフィギュレーション処理は、例えば図31のフローチャートに示すように変更される。

この図31において、ステップS311で、ブリッジコンフィギュレーションを開始する。このステップ311の後に、ステップS312の処理に進む。ステップS312では、当該ブリッジ内のポータルのリストを作り、機器ID順に並べる。なお、この機器ID順のリストは順序を固定するための一例であり、他の順序でリストを作ることも可能である。

次に、ステップS313で、そのリストの順番に従い、まず全てのポータルの 所有権の獲得を試みる。このポータルの所有権の獲得動作は、上述した図6のフ ローチャートのような手順となる。

次に、ステップS314で、リストの順番に従い、リスト中のすべてのポータルに対して設定を行う。具体的には、例えば図12のフローチャートのような手順となる。ただし、図12のステップS273, S275の動作は、図14のステップS293, S295の動作に置き換えられる。

そして、ステップS314で全てのポータルの設定ができたとき、ステップS315で、自分のアッパーポータルIDレジスタからアッパーポータルIDを読み、自分のマックスバスIDレジスタの内容をアッパーポータルのマックスバスIDレジスタに書き込む。その後に、ステップS316で、処理を正常に終了する。一方、ステップS313で、全てのポータルの所有権を獲得できないとき、あるいはステップS314で、全てのポータルの設定ができないとき、ステップS317に進んで、設定動作そのものを中止する。

この発明によれば、複数のブリッジマネージャ候補中から自動的にブリッジマネージャを決定できる。また、この発明によれば、ブリッジマネージャ候補の機器において、様々な機能を数値化して比較することを可能とし、また、2つの異

なる記憶領域から構成される情報に対して複数の機器の読み込み、書き込みが競合する状況下でも使用することができ、さらに、ブリッジマネージャを決める際 により多機能な機器や処理速度の速い機器等を優先して選ぶことが可能となる。

産業上の利用可能性

以上のように、この発明に係るネットワーク構成方法、情報処理方法及び装置、 並びコンピュータ読み取り可能な媒体は、例えば複数のIEEE1394シリア ルバスを連結してなるネットワークを管理するのに適用して好適である。

請求の範囲

1. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該 異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理するネットワ ーク構成方法において、

上記ブリッジを構成している機器内に、当該機器を管理しているブリッジ管理 機器の所有する情報を保持し、

上記ブリッジを構成する機器が保持した情報に基づいて、上記ネットワークの 全体を管理可能な機器の中から一の機器を選択してブリッジ管理機器とする ことを特徴とするネットワーク構成方法。

2. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータである

ことを特徴とする請求の範囲第1項に記載のネットワーク構成方法。

- 3. 上記設定パラメータは、機器識別情報である ことを特徴とする請求の範囲第2項に記載のネットワーク構成方法。
- 4. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値である

ことを特徴とする請求の範囲第1項に記載のネットワーク構成方法。

- 5. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、動的に変化する値である ことを特徴とする請求の範囲第1項に記載のネットワーク構成方法。
- 6. 上記動的に変化する値は、上記ネットワークの設定の進行を示す情報であることを特徴とする請求の範囲第5項に記載のネットワーク構成方法。
- 7. 上記動的に変化する値は、当該ブリッジ管理機器がプリッジ管理機器になっ

てからの時間を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第5項に記載のネットワーク構成方法。

8. ブリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示すフラグを保持し、

当該アクセス権を示すフラグに基づいて上記複数の機器による読み出し/書き 込みを制御する

ことを特徴とする請求の範囲第1項に記載のネットワーク構成方法。

9. 上記ネットワークの全体を管理可能な複数の各機器は、それぞれ上記ブリッジを構成する機器が保持した情報と自己が保持している情報とを比較することにより、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第1項に記載のネットワーク構成方法。

10. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータ及び当該ブリッジ管理機器の機能を表す値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保 持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較し て自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第9項に記載のネットワーク構成方法。

11. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値および動的に変化する値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保 持した上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に変化する値とを比 較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第9項に記載のネットワーク構成方法。

12. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータ、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値及び動的に変化する値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持している上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に変化する値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの動的に変化する値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第9項に記載のネットワーク構成方法。

13. 上記ネットワークの全体を管理可能な複数の機器は、それぞれ全てのブリッジを構成する機器を設定しながらネットワークを構成すると共に、それぞれ上記ブリッジを構成する機器が保持した情報と自己が保持している情報とを比較することにより、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第9項に記載のネットワーク構成方法。

14. 上記ネットワークの全体を管理可能な複数の機器は、それぞれ自己が属するバスに接続された上記ブリッジを構成する機器に対してその先のネットワークの構成を要請すると共に、上記ブリッジを構成する機器が保持した情報と自己が保持している情報とを比較することにより、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第9項に記載のネットワーク構成方法。

15. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理可能な機能を有する情報処理装置の情報処理方法において、

上記ブリッジを構成している機器が保持している当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報と、自己が保持している情報との比較結果に基づいて、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する処理ステップを有することを特徴とする情報処理方法。

16. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータである

ことを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。

- 17. 上記設定パラメータは、機器識別情報である ことを特徴とする請求の範囲第16項に記載の情報処理方法。
- 18. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値である

ことを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。

- 19. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、動的に変化する値であることを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。
- 20. 上記動的に変化する値は、上記ネットワークの設定の進行を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第19項に記載の情報処理方法。

21. 上記動的に変化する値は、当該ブリッジ管理機器がブリッジ管理機器にな

ってからの時間を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第19項に記載の情報処理方法。

22. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該プリッジ管理機器の設定パラメータ及び当該プリッジ管理機器の機能を表す値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。

23. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値および動的に変化する値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保 特した上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に変化する値とを比 較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。

24. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータ、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値及び動的に変化する値であり、

上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記プリッジを構成する機器が保

持している上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に変化する値と を比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、

上記2つの動的に変化する値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第15項に記載の情報処理方法。

25. 異なるバス間を連結するブリッジとしての機能を有する情報処理装置の情報処理方法において、

上記ブリッジを管理するブリッジ管理機器の所有する情報を保持する保持ステップを有する

ことを特徴とする情報処理方法。

26. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータである

ことを特徴とする請求の範囲第25項に記載の情報処理方法。

- 27. 上記設定パラメータは、機器識別情報である ことを特徴とする請求の範囲第26項に記載の情報処理方法。
- 28. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値である

ことを特徴とする請求の範囲第25項に記載の情報処理方法。

- 29. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、動的に変化する値であることを特徴とする請求の範囲第25項に記載の情報処理方法。
- 30. 上記動的に変化する値は、上記ネットワークの設定の進行を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第29項に記載の情報処理方法。

3 1. 上記動的に変化する値は、当該ブリッジ管理機器がブリッジ管理機器になってからの時間を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第29項に記載の情報処理方法。

32. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当 該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置の情報処理方法において、

上記ブリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示す フラグを設定するステップを有する

ことを特徴とする情報処理方法。

33. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置の情報処理方法において、

他の機器が保持しているアクセス権を示すフラグを参照するステップと、

当該フラグに基づいて、上記他の機器にアクセスするか否かを判定するステップとを有する

ことを特徴とする情報処理方法。

3 4. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当 該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理可能な機能 を有する情報処理装置において、

上記ブリッジを構成している機器が保持している当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報と、自己が保持している情報との比較結果に基づいて、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する処理手段を有する

ことを特徴とする情報処理装置。

35. 上記プリッジ管理機器の所有する情報は、当該プリッジ管理機器の設定パラメータである

ことを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。

- 36. 上記設定パラメータは、機器識別情報である ことを特徴とする請求の範囲第35項に記載の情報処理装置。
- 37. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値である

ことを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。

- 38. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、動的に変化する値であることを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。
- 39. 上記動的に変化する値は、上記ネットワークの設定の進行を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第38項に記載の情報処理装置。

40. 上記動的に変化する値は、当該ブリッジ管理機器がブリッジ管理機器になってからの時間を示す情報である

ことを特徴とする請求の範囲第38項に記載の情報処理装置。

41. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータ及び当該ブリッジ管理機器の機能を表す値であり、

上記処理手段は、上記ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。

42. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値および動的に変化する値であり、

上記処理手段は、ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と 自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器にな るか否かを判断し、上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを 構成する機器が保持した上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に 変化する値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。

43. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータ、当該ブリッジ管理機器の機能を表す値及び動的に変化する値であり、

上記処理手段、ブリッジを構成する機器が保持している上記機能を表す値と自己が保持している上記機能を表す値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、上記2つの機能を表す値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持している上記動的に変化する値と自己が保持している上記動的に変化する値とを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断し、上記2つの動的に変化する値が同一であるとき、上記ブリッジを構成する機器が保持した上記設定パラメータと自己が保持している上記設定パラメータとを比較して自己がブリッジ管理機器になるか否かを判断する

ことを特徴とする請求の範囲第34項に記載の情報処理装置。

44. 異なるバス間を連結するブリッジとしての機能を有する情報処理装置において、

上記ブリッジを管理するブリッジ管理機器の所有する情報を保持する保持手段 を有する

ことを特徴とする情報処理装置。

45. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の設定パラメータである

ことを特徴とする請求の範囲第44項に記載の情報処理装置。

- 46. 上記設定パラメータは、機器識別情報であることを特徴とする請求の範囲第45項に記載の情報処理装置。
- 47. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、当該ブリッジ管理機器の機能を 表す値である
 - ことを特徴とする請求の範囲第44項に記載の情報処理装置。
- 48. 上記ブリッジ管理機器の所有する情報は、動的に変化する値であることを特徴とする請求の範囲第44項に記載の情報処理装置。
- 49. 上記動的に変化する値は、上記ネットワークの設定の進行を示す情報である
 - ことを特徴とする請求の範囲第48項に記載の情報処理装置。
- 50. 上記動的に変化する値は、当該ブリッジ管理機器がブリッジ管理機器になってからの時間を示す情報である
 - ことを特徴とする請求の範囲第48項に記載の情報処理装置。
- 51. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置において、

上記プリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示す フラグを設定する設定手段を有する

ことを特徴とする情報処理装置。

52. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当 該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置において、

他の機器が保持しているアクセス権を示すフラグを参照する参照手段と、

当該フラグに基づいて、上記他の機器にアクセスするか否かを判定する判定手 段とを有する

ことを特徴とする情報処理装置。

53. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークを管理可能な機能を有する情報処理装置に使用されるコンピュータに、

上記ブリッジを構成している機器が保持している当該機器を管理しているブリッジ管理機器の所有する情報と、自己が保持している情報との比較結果に基づいて、自己がブリッジ管理機器となるか否かを判断する処理ステップを

実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な媒体。

54. 異なるバス間を連結するブリッジとしての機能を有する情報処理装置に使用されるコンピュータに、

上記ブリッジを管理するブリッジ管理機器の所有する情報を保持する保持ステップを

実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な媒体。

5 5. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置に使用されるコンピュータに、

上記ブリッジの設定に関する情報を保持するレジスタ群へのアクセス権を示す フラグを設定するステップを

実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な媒体。

56. それぞれ異なるバスに接続された機器間を連結してブリッジを構成し、当該異なるバスが上記ブリッジにて接続されてなるネットワークに接続される情報 処理装置に使用されるコンピュータに、

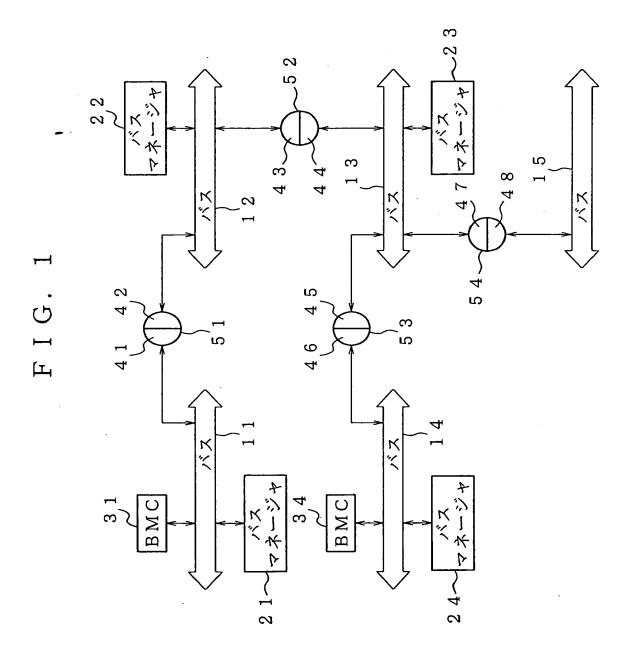
他の機器が保持しているアクセス権を示すフラグを参照するステップと、

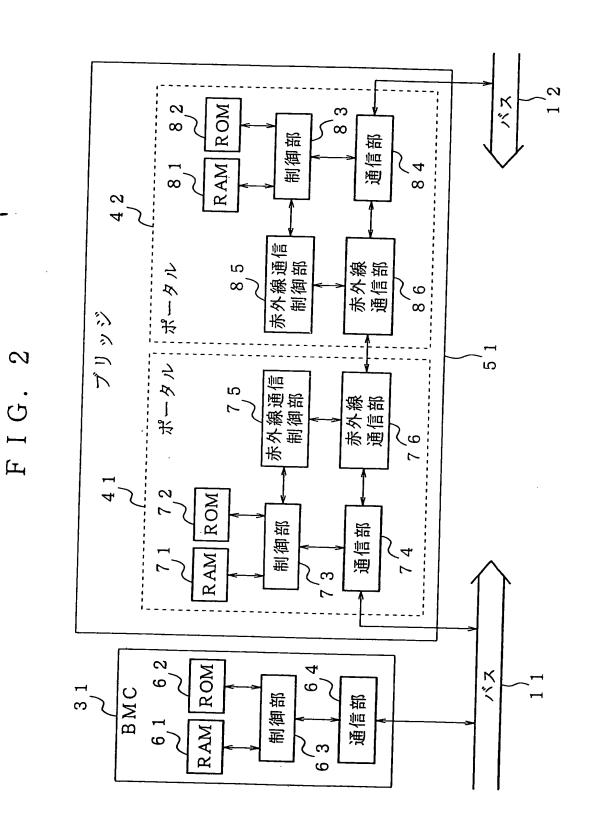
当該フラグに基づいて、上記他の機器にアクセスするか否かを判定するステップとを

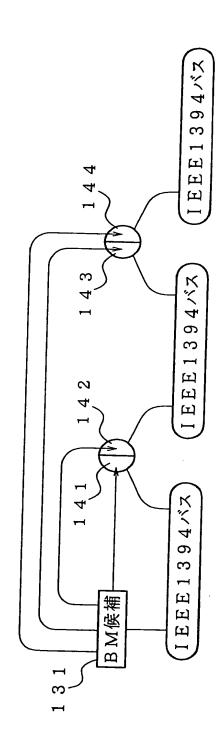
実行させるためのプログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な媒体。

要約書

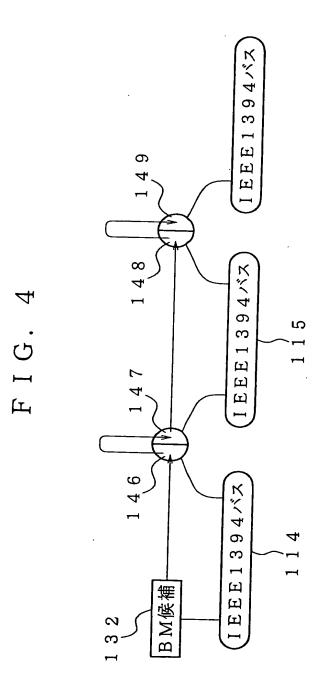
プリッジマネージャ (ブリッジ管理機器) を自動的に決定する。バス11~15に接続されたポータル41~48間を連結してブリッジ51~54を構成し、それら異なるバス11~15がブリッジ51~54にて接続されてなるネットワークである。ポータル41~48内のレジスタに、それらポータル41~48を管理しているブリッジマネージャの機能を表す値や機器IDを保持している。そのレジスタの値に基づいて、ブリッジマネージャ候補31,34の中から1つをブリッジマネージャとする。



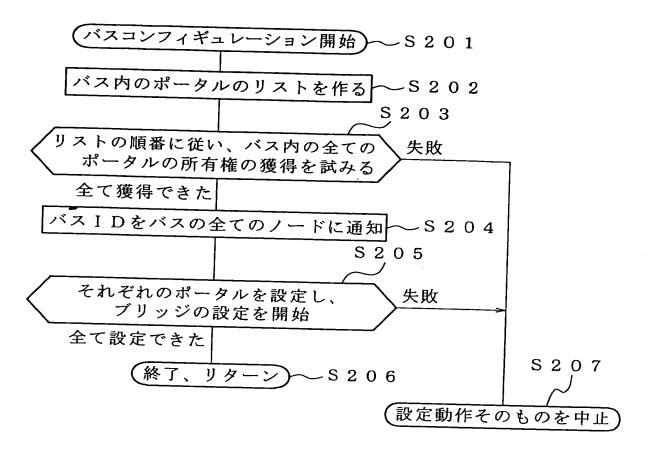




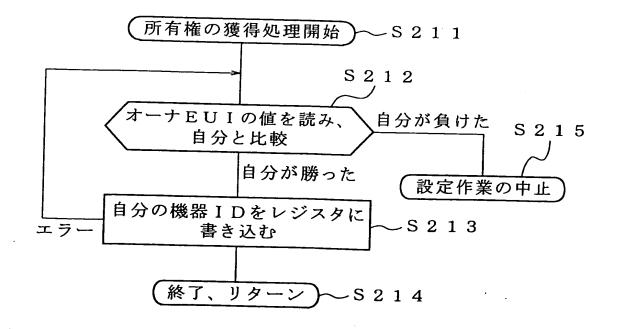
F. I.G. 3

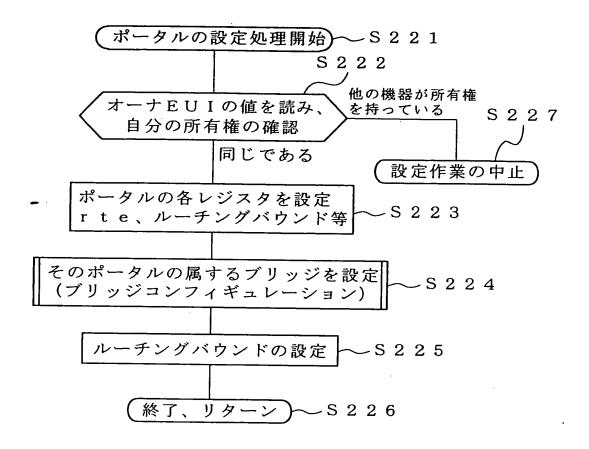


 $\epsilon = 10^{-1}$ and $\epsilon \approx 10^{-1}$ where $\epsilon \approx 10$ and $\epsilon \approx 10$ and $\epsilon \approx 10^{-1}$ and $\epsilon \approx 10^{-1}$

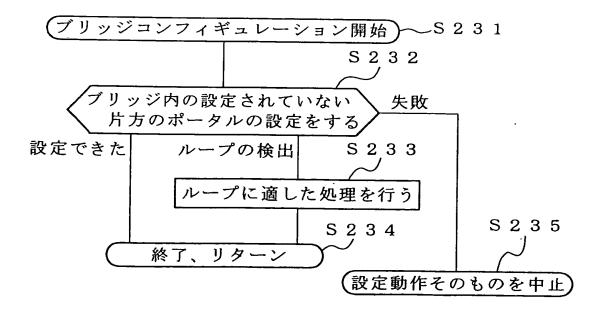


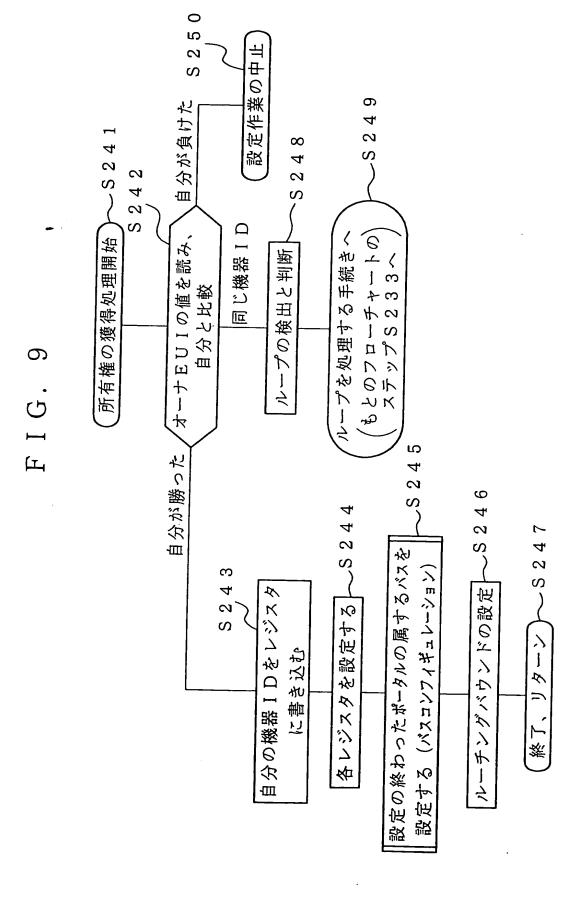
F I G. 6

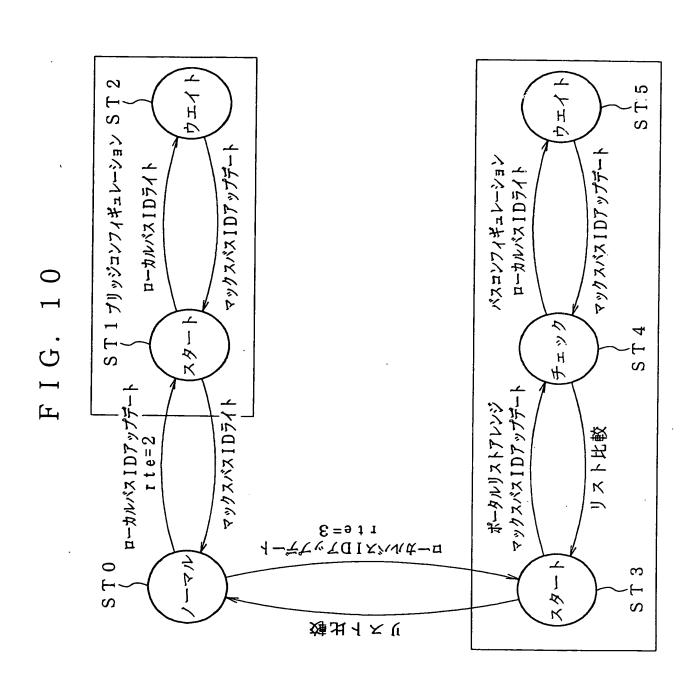




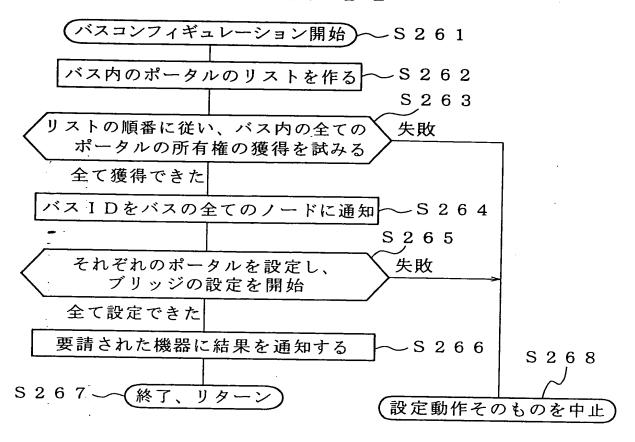
F I G. 8



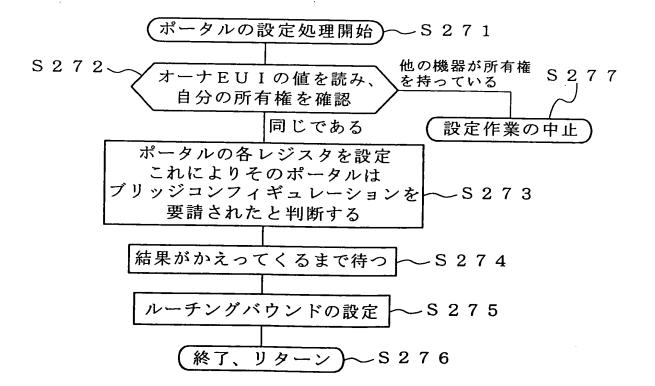




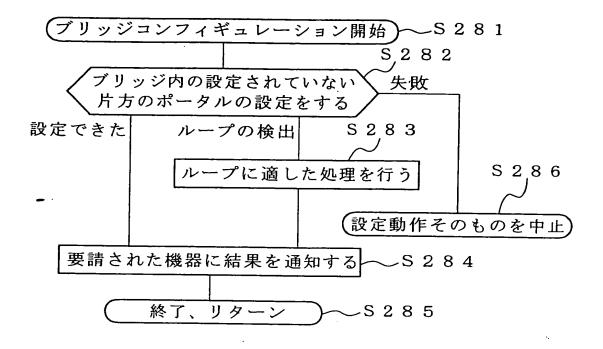
9/20



F I G. 12



10/20

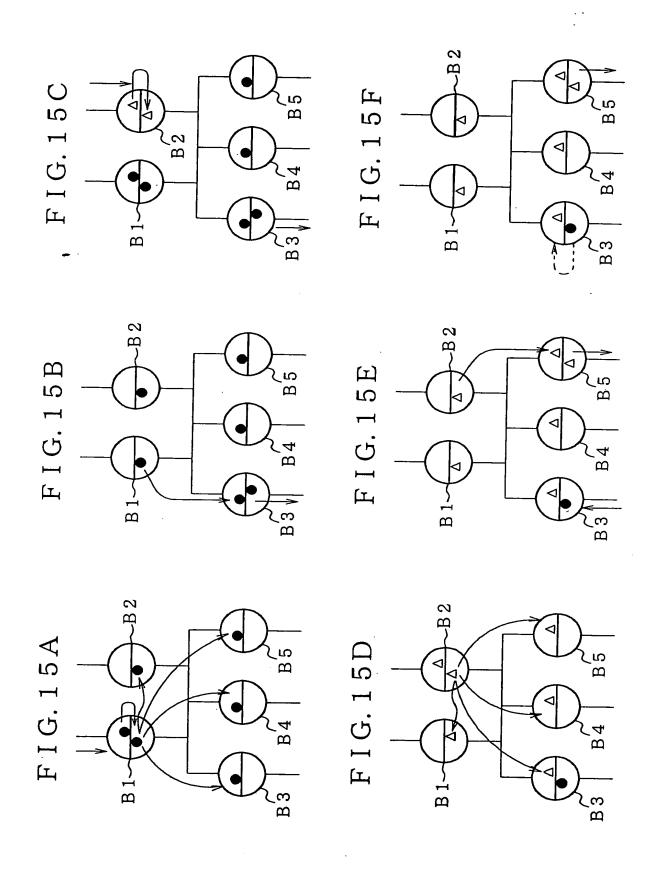


F I G. 16	other_portal_no	de_ID	b clk rte
	16	. 11	1 2 2
F I G. 17	upper_portal_	ID reserv	ed
	16	16	
F I G. 18	level	reserv	ed
	16	16	
F I G. 19	max_bus_ID	reserved	
	10	22	
F I G. 20	local_bus_ID	reserved	
	10	22	

9 9

ĮŢ,

2 設定作業の中 ഗ ∞ 自分が負けた 6 0 0 ~ တ ഗ 6 2 0 S တ S 3 ഗ じ機器ID 0 オーナEUIの値を読み、 所有権の獲得処理開始 千続か 出と判断 ၂က 自分と比較 00 4 10 40 匝 の検 p JS ループを処理 пħ よのフ₁ ステップ 7 う し æ 自分が勝った က 4 თ တ S 2 ~ 6 ഗ 0 9 ഗ တ S 各レジスタを設定する これにより、相手のポータルは バスコンフィギュレーションを 要請されたと判断する 2 2 S 0 K 定 学 2 分の機器IDをレジス ドの設 S 116 に書き込む J 10 7 K ダバウ 4 \Rightarrow 6 Z チン 果がかさ 裟 デ し Ш 夞



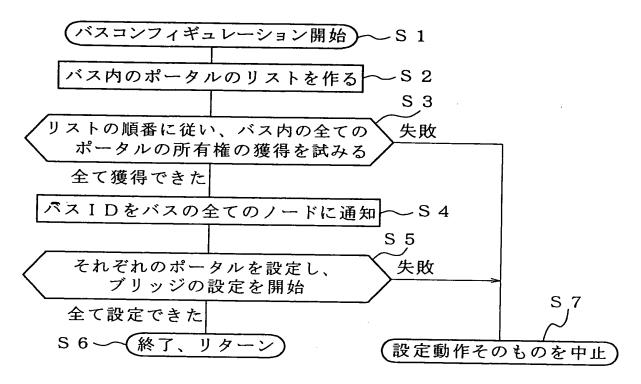
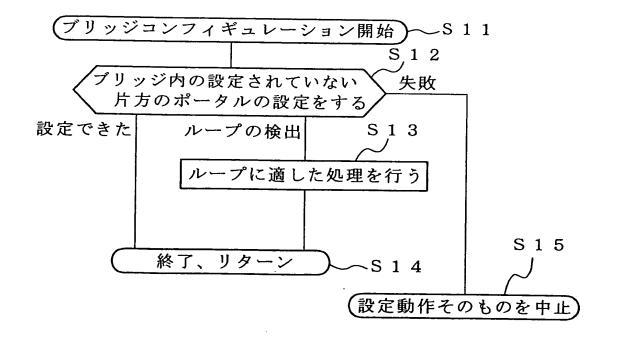
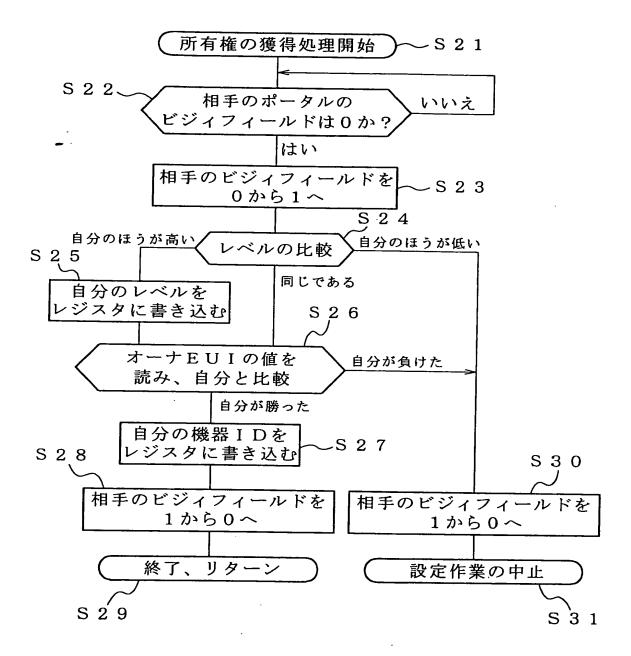


FIG. 24

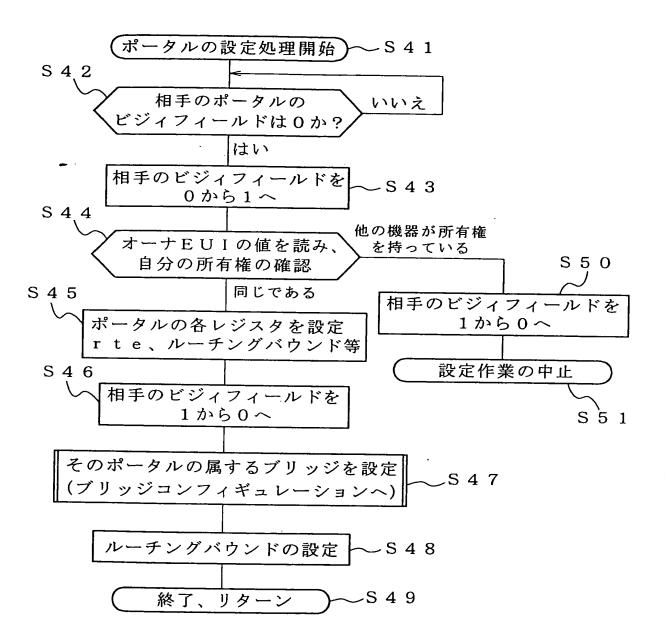


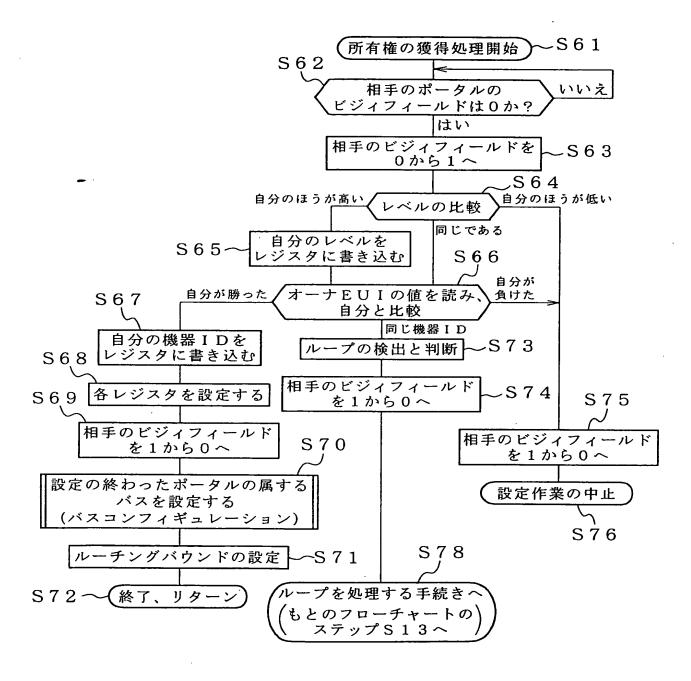
trakisa, unu sunak aksisti kata tu tili kulatiriti kata tu tili sa j

F I G. 22



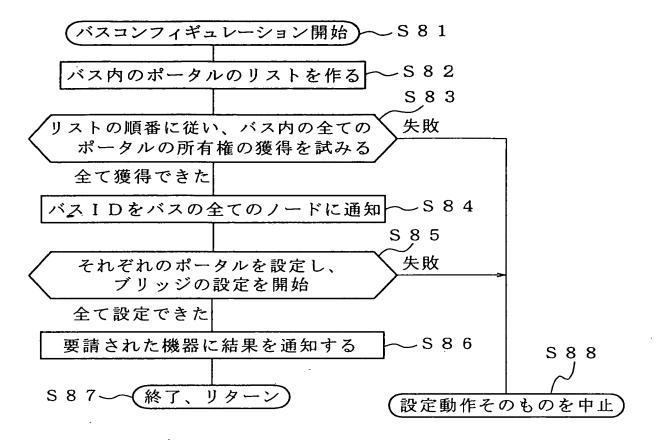
THE REPORT OF ATTEMPT ATTRIBUTED BY



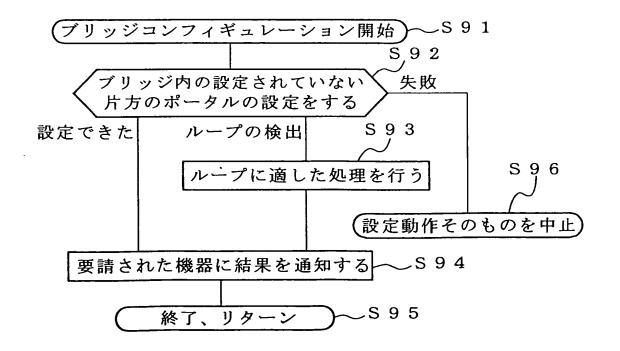


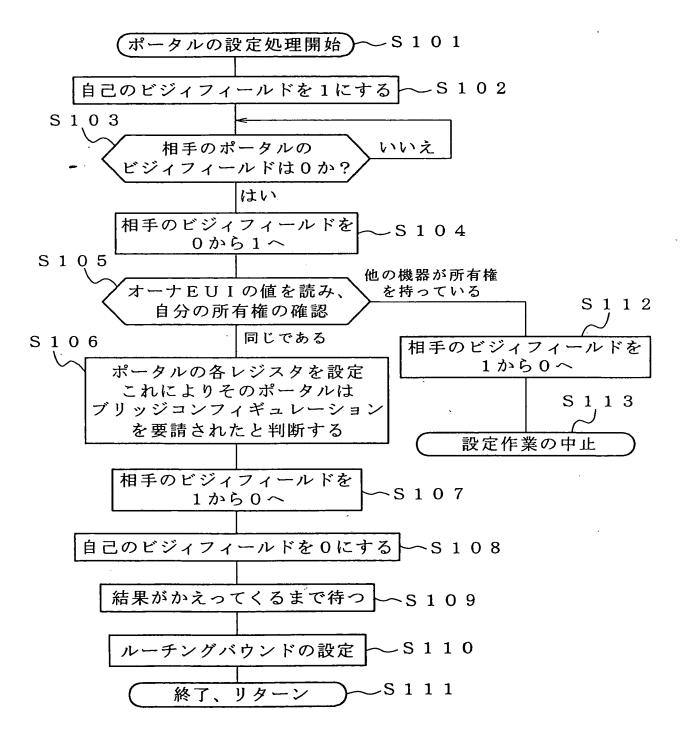
17/20

FIG. 26



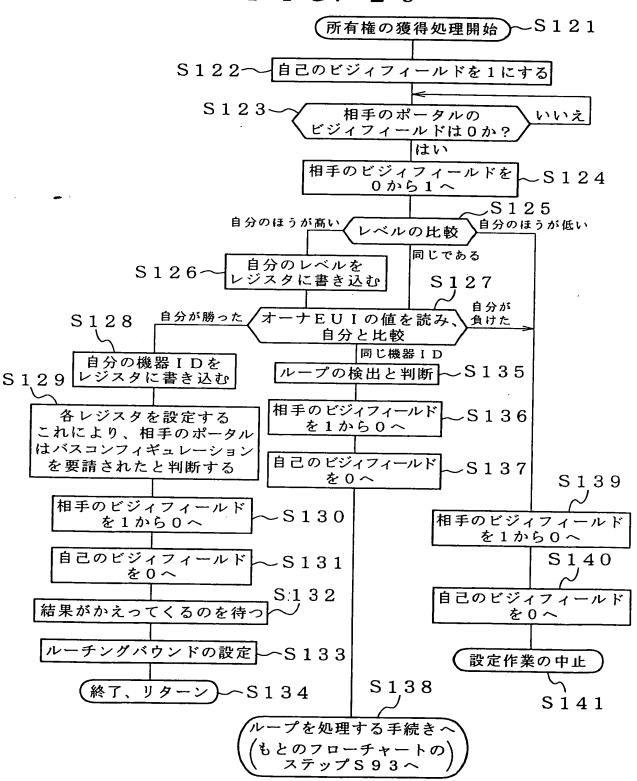
F I G. 28

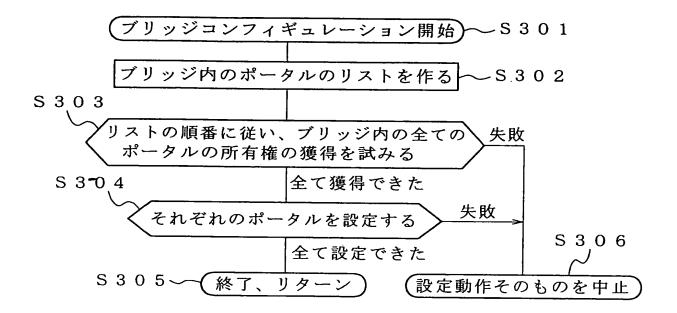




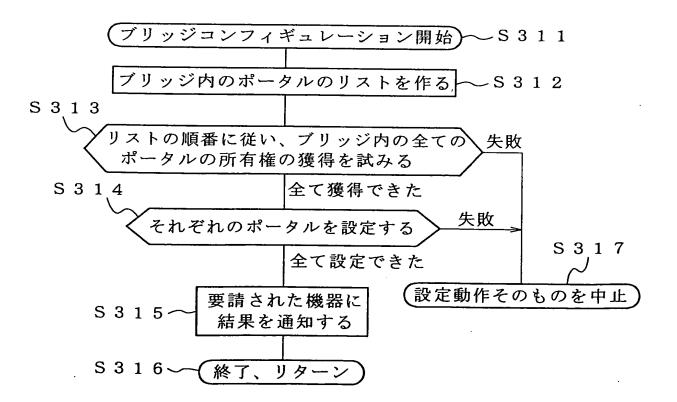
اللها الأوارا والأوارا والمتحاول والمتحاولات والمتشامة المتحاولات والمتحاصية

FIG. 29





F I G. 31



FF US



特許協力条系



PCI

国際調査報告

──(法8条、法施行規則第40、41条) [PCT18条, PCT規則43、44]

出願人又は代理人 S99P の書類記号 0618WO00	今後の手続きについては、国際調査報告の送付通知様式(PCT/ISA/220) 及び下記5を参照すること。	
国際出願番号 ・PCT/JP99/03028	国際出願日 (日.月.年) 07.06.99 優先日 (日.月.年) 08.06.98	
出願人(氏名又は名称)	会社	
国際調査機関が作成したこの国際調金の写しは国際事務局にも送付される。	査報告を法施行規則第41条(PCT18条)の規定に従い出願人に送付する。 - る。	
この国際調査報告は、全部で 3	ページである。	
この調査報告に引用された先行	技術文献の写しも添付されている。 	
. —	くほか、この国際出願がされたものに基づき国際調査を行った。 それた国際出願の翻訳文に基づき国際調査を行った。	
b. この国際出願は、ヌクレオチ この国際出願に含まれる割	ド又はアミノ酸配列を含んでおり、次の配列表に基づき国際調査を行った。 F面による配列表	
□ この国際出願と共に提出さ	れたフレキシブルディスクによる配列表	
□ 出願後に、この国際調査機	後関に提出された書面による配列表	
□ 出願後に、この国際調査機	後関に提出されたフレキシブルディスクによる配列表	
□ 出願後に提出した書面によ 書の提出があって。	、る配列表が出願時における国際出願の開示の範囲を超える事項を含まない旨の ・	東述
● 書面による配列表に記載し書の提出があった。	た配列とフレキシブルディスクによる配列表に記録した配列が同一である旨の	東述
2. 請求の範囲の一部の調査が	ができない(第I欄参照)。	
3. 発明の単一性が欠如してい	いる(第Ⅱ欄参照)。	
4. 発明の名称は 🗵 出風	頼人が提出したものを承認する。	
□ 次1	に示すように国際調査機関が作成した。 ・	
	X (2*H)	
	願人が提出したものを承認する。	
国語	Ⅲ欄に示されているように、法施行規則第47条(PCT規則38.2(b))の規定に 際調査機関が作成した。出願人は、この国際調査報告の発送の日から1カ月以内 国際調査機関に意見を提出することができる。	
6. 要約售とともに公表される図は、 第1 図とする。X 出版		•
	頽人は図を示さなかった。	
[] 本[図は発明の特徴を一層よく表している。	



A. 発明の属する分野の分類(国際特許分類(IP	C)		١
--------------------------	----	--	---

Int. Cl H04L 12/28, 12/46, 12/56

調査を行った分野

調査を行った最小限資料(国際特許分類(IPC))

Int. Cl H04L 12/28, 12/46, 12/56 G06F 13/00

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報(Y1, Y2)

1926-1996年

日本国公開実用新案公報(U)

1971-1999年

日本国登録実用新案公報(U)

1994-1999年

日本国実用新案登録公報(Y2)

1996-1999年

国際調査で使用した電子データベース(データベースの名称、調査に使用した用語)

JICSTファイル(JOIS) 使用用語: IEEE1394, P1394, Firewire, serial bus, subnet, bridge, duel, manager, management, 平岩 久樹 (Hiraiwa hisaki),

WPI (DIALOG) INSPEC-(DIALOG)

嶋 久登 (Shima hisato) 等

C. 関連すると認められる文献

- IXIX. / (
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
7777	が一次の一部の個別が一般達するとさば、その例達する個別の表示	明水の地図の番ヶ
A	JP,06-350652,A (INTERNATIONAL BUSINESS MACHINES CORPORATION) 22.12月.1994(22.12.94) & EP,598674,A1 & CA,2100542,A & US,53 65523,A & CA,2100542,C (グループ内でリーダを決定する方法)	1–29
A J	電子情報通信学会技術研究報告, Vol. 93 No. 196, (IN93-44) 27.08 月. 1993 (27.08.93) (電子情報通信学会), 重野 寛 他 「無線LAN における自律的なネットワーク形成に関する考察」, pages. 59-64 (自律的にサブネットを形成、管理局を決定する無線ネットワーク)	1-29
A		1-29

X C欄の続きにも文献が列挙されている。

□ パテントファミリーに関する別紙を参照。

- * 引用文献のカテゴリー
- 「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示す
- 「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日 以後に公表されたもの
- 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行 日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する 文献 (理由を付す)
- 「〇」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献
- 「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

- 「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって て出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理 論の理解のために引用するもの
- 「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明 の新規性又は進歩性がないと考えられるもの
- 「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以 上の文献との、当業者にとって自明である組合せに よって進歩性がないと考えられるもの
- 「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

18.08.99

国際調査報告の発送日

31.08.99

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁(ISA/JP) 郵便番号100-8915

東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官(権限のある職員) 猪瀬 隆広

5 X 9560

電話番号 03-3581-1101 内線 3594

C(続き).	関連すると認められる文献	
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
. A	JP,09-331340,A(株式会社東芝)22.12月.1997(22.12.97),ファミリーなし,(複数の IEEE1394 バス間をブリッジで接続した構成)	1-29
É	PCT/JP99/00241 (ソニー株式会社) (PCT公開前) (IEEE1394ネットワークにおいて、マネジャレベル値とEUIコードに より、ブリッジマネジャを自律的に決定する方法)	1-29
		~
	•	
	_— ·	